Application No. 2000-200949 Filing Date 3 July 2000 Publication No. 2002-027375 Publication Date 25 January 2002

Int Ci i H04N 5/765; H04N 5/781; G06F 3/06; G11B 27/00; H04H 1/00

Inventor Bun Chun Sen

Applicant Matsushita Electric Industrial Co., Ltd.

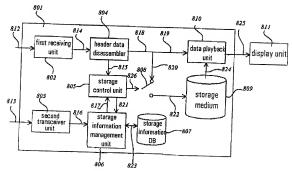
Title

Receiving Apparatus

Abstract

TASK: To provide a receiving apparatus capable of making maximum use, without waste, of storage regions by dynamically allocating storage regions to users, programme providers and data distribution companies.

SOLUTION: A receiving apparatus forms a network system in conjunction with 1) a first server for transmitting contents information comprising contents and attribute information indicative of attributes of these contents, and 2) a second server for transmitting storage information comprising attribute information and region information, this latter being information indicative of the storage region of the contents corresponding to the attribute information. The receiving apparatus is provided with: a first receiving unit 802 for receiving contents information transmitted from the first server; a second receiving unit 803 [1]* for receiving storage information transmitted from the second server; a storage information management unit 806 for managing the storage information; and a storage control unit 805 for storing the contents that are part of the contents information, these contents being stored in the storage region indicated by the region information received by the second receiving unit, [when the storage information received by the second receiving unit] comprises attribute information that matches the attribute information that is part of the contents information, [2]



^{*} Numbers in square brackets refer to Translator's Notes appended to the translation.

Claims

10

20

25

30

- 1. A receiving apparatus which forms a network system comprising a receiving apparatus having a storage medium for storing data, a first server for transmitting, to said receiving apparatus, contents information comprising contents and attribute information indicative of attributes of said contents, and a second server for transmitting, to said receiving apparatus, storage information comprising attribute information and region information, this latter being information indicative of a storage region of the contents corresponding to said attribute information; said receiving apparatus being provided with:
- a first receiving unit for receiving contents information transmitted from said first server;
- a second receiving unit for receiving storage information transmitted from said second server;
- a storage information management unit for managing storage information received by said second receiving unit; and
 - a storage control unit for storing the contents that are part of the contents information received by said first receiving unit, said contents being stored in a storage region indicated by the region information received by said second receiving unit, having attribute information that matches the attribute information that is part of said contents information. [3]
 - 2. A receiving apparatus which forms a network system comprising a receiving apparatus having a storage medium for storing data, a first server for transmitting, to said receiving apparatus, contents information comprising contents and attribute information indicative of attributes of said contents, and a second server for transmitting, to said receiving apparatus, storage information comprising attribute information and capacity information, this latter being information indicative of the available storage capacity for contents corresponding to said attribute information; said receiving apparatus being provided with:
 - a first receiving unit for receiving contents information transmitted from said first server;
 - a second receiving unit for receiving storage information transmitted from said second server;
- an available storage capacity management unit for managing storage information received by said second receiving unit;
 - a size acquisition unit for obtaining the size of the contents received by said first receiving unit;
 - an available capacity calculation unit for obtaining, from said available storage capacity management unit, the available storage capacity corresponding to the attribute information received by said first receiving unit, and for calculating, from said available storage capacity obtained, the available capacity for storage of contents corresponding to said attribute information;
- a decision unit for comparing the available capacity calculated by said available capacity calculation unit and the size acquired by said size acquisition unit, and for deciding whether or not the available capacity required for storing said contents is present in the storage medium; and

a storage control unit for storing said contents in the storage medium if the result of the decision by said decision unit is that the required available capacity is present.

3. A second server which forms a network system comprising a receiving apparatus having a storage medium for storing data, a first server for transmitting, to said receiving apparatus, contents information comprising contents and attribute information indicative of attributes of said contents, and a second server for transmitting, to said receiving apparatus, storage information comprising attribute information and capacity information corresponding to said attribute information [4]; said second server being provided with:

10

15

20

25

30

35

a storage information management unit for managing terminal-specific storage information comprising a terminal identifier for identifying a receiving apparatus, attribute information, and capacity information corresponding to said attribute information; and

a transmitting unit for transmitting, to the receiving apparatus corresponding to the terminal identifier included in the terminal-specific storage information being managed by said storage information management unit, the attribute information and the capacity information corresponding to said attribute information, these being included in said terminal-specific storage information.

4. The second server according to Claim 3, said second server being provided with a calculation unit for calculating charges, using as a parameter the capacity information included in the terminal-specific storage information being managed by said storage information management unit.

- 5. The second server according to Claim 4, wherein the attribute information is information indicative of the contents provider, said second server being provided with a request information transmitting unit for transmitting request information for requesting the charge calculated by said calculation unit, this request being made to the contents provider indicated by the attribute information that is included in said terminal-specific storage information.
- 6. The second server according to either Claim 3 or Claim 4, characterised in that if terminal-specific storage information managed by said storage information management unit has been added, said second server transmits, to the receiving apparatus identified by the terminal identifier included in said terminal-specific storage information, information comprising the attribute information and the capacity information included in said terminal-specific storage information.
- 7. The second server according to any of Claims 3 to 5, characterised in that, when attribute information or capacity information included in the terminal-specific storage information managed by said storage information management unit has been modified, said second server transmits, to the receiving apparatus identified by the terminal information included in said terminal-specific storage information, information comprising the attribute information and the capacity information included in said terminal-specific storage information.

- 8. The second server according to any of Claims 3 to 5, characterised in that if terminal-specific storage information managed by said storage information management unit is deleted, said second server transmits, to the receiving apparatus identified by the terminal information included in said deleted terminal-specific storage information, information comprising the attribute information included in said terminal-specific storage information.
- 9. The receiving apparatus according to Claim 2, being a receiving apparatus for receiving, from the second server according to Claim 6, information comprising attribute information and capacity Information, said receiving apparatus being additionally provided with:

10

15

20

25

30

35

45

- a storage unit for storing said storage information in said available storage capacity management unit; said second receiving unit having received storage information comprising said attribute information and said capacity information.
- 10. The receiving apparatus according to Claim 2, being a receiving apparatus for receiving, from the second server according to Claim 7, information comprising attribute information and capacity information, said receiving apparatus being characterised in that it is additionally provided with a modification unit whereby, said second receiving unit having received storage information comprising said attribute information and said capacity information, said modification unit uses said attribute information as a key to retrieve said storage information from the available capacity management unit, and rewrites the capacity information in said retrieved storage information with said received capacity information.
- 11. The receiving apparatus according to Claim 2, being a receiving apparatus for receiving, from the second server according to Claim 8, information comprising attribute information, said receiving apparatus being characterised in that:

said second receiving unit receives information comprising said attribute information; and $% \left(1\right) =\left(1\right) \left(1$

it is additionally provided with a deletion unit for deleting, from said available capacity management unit, the storage information comprising said attribute information.

- 12. A receiving method for receiving contents information comprising contents and attribute information indicative of attributes of said contents, said contents information being transmitted from a first server, and attribute information and region information transmitted from a second server, the region information being information indicative of a storage region of the contents corresponding to said attribute information, said receiving method being characterised in that it comprises:
- a first receiving step for receiving contents information transmitted from a first server;
- a second receiving step for receiving storage information transmitted from a second server;
- a storage information management step for managing storage information received in said second receiving step; and

- a storage control step for storing the contents that are part of the contents information received in said first receiving step, said contents being stored in a storage region indicated by the region information received in said second receiving step, having attribute information that matches the attribute information that is part of said contents information. (5)
- 13. A computer-readable recording medium for a receiving apparatus for receiving contents information transmitted from a first server, said contents information comprising contents and attribute information indicative of attributes of said contents, and storage information transmitted from a second server, said storage information comprising attribute information and region information, this latter being information indicative of a storage region of the contents corresponding to said attribute information, said computer-readable recording medium being characterised in that there is recorded therein a program for causing a computer to execute:
- a first receiving processing for receiving contents information transmitted from said first server;
- a second receiving processing for receiving storage information transmitted from said second server;
- a storage information management processing for managing storage information received in said second receiving processing; and
- a storage control processing for storing the contents that are part of the contents information received in said first receiving processing, said contents being stored in a storage region indicated by the region information received in said second receiving processing, having attribute information that matches the attribute information that is part of said contents information. [6]

Detailed Description of the Invention

Technical field of the invention

(1) The present invention relates to a broadcast receiving apparatus that is provided with a storage medium. It relates in particular to the management and utilisation of storage regions of a storage medium in a broadcast receiving apparatus.*

Prior art

10

15

20

25

30

35

40

(2) Recent years have witnessed the appearance of devices for recording broadcast programmes on hard disks and other storage media in the form of digital signals, such devices including broadcast receiving apparatus and set top boxes provided with a storage medium such as a hard disk. Compared with the conventional case of recording on videotape in the form of an analogue signal, these new devices can record larger quantities of information and offer more convenient access to data. Moreover, by using a program to control the broadcast programmes which a user wishes to record, it is possible to record and play back specific programmes or types of programme that the user likes, and to create quasi-personal channels. In this case, the user can obtain, from a service provider and via a telephone line, information relating to programmes which it is desired to record (e.g., the persons appearing in the programmes, the broadcast times, and the genres to which the programmes belong).

(3) This broadcast receiving apparatus may also offer an advanced service whereby the programme provider automatically records a broadcast programme on a storage medium at the user's terminal. Because a programme that has been stored in this way can be viewed at any time, this service is effective for advertisements and publicity. In this case, it is necessary to allocate in advance a portion of a storage region at the terminal to the programme provider in question, and to store the programme received in the broadcast automatically in the allocated region.

Problem that the invention is intended to solve

- (4) With this broadcast storage service, it is of course necessary to allocate a storage region in advance. However, a problem that has been anticipated is that if a region of a specific drive or hard disk is allocated to a first programme provider, it becomes impossible for that region to be utilized other than by the first programme provider. Moreover, if the first programme provider does not broadcast a programme, the storage region in question remains unusable and cannot be allocated to the user who is the owner of the terminal, or to another programme provider. In other words, that storage region ends up becoming "waste ground".
- (5) It is an object of the present invention to enable maximum use, without waste, to be made of storage regions by dynamically allocating storage regions to users, programme providers and data distribution companies. This dynamic allocation of storage regions means that a user who owns a terminal does not need to perform manual control.

Means for solving problem

10

15

20

- (6) To solve this problem, the present invention provides a receiving apparatus having the following constitution.
- (7) Namely, the receiving apparatus of the present invention is a receiving apparatus 25 which forms a network system comprising a receiving apparatus having a storage medium for storing data, a first server for transmitting, to said receiving apparatus, contents information comprising contents and attribute information indicative of attributes of said contents, and a second server for transmitting, to said receiving apparatus, storage information comprising attribute information and region 30 information, this latter being information indicative of a storage region of the contents corresponding to said attribute information; said receiving apparatus being provided with a first receiving unit for receiving contents information transmitted from said first server; a second receiving unit for receiving storage information transmitted from said second server; a storage information management unit for managing storage 35 information received by said second receiving unit; and a storage control unit for storing the contents that are part of the contents information received by said first receiving unit, said contents being stored in a storage region indicated by the region information received by said second receiving unit, having attribute information that matches the attribute information that is part of said contents information. [7]
 - (8) Given this constitution, attribute information indicative of attributes of the contents is received from the first server, together with region information indicative

^{*} Numbers in round brackets at the beginning of paragraphs correspond to the paragraph numbering in the Japanese patent document.

of the storage region of the contents, and the contents are stored in a region that matches these information items that have been received in advance from the second server, and therefore a programme can be broadcast after taking the storage region into consideration in advance and determining in which region of which storage medium to store the programme. [8] Accordingly, even if a storage region has been allocated in advance to a first programme provider, the problem of it becoming impossible for this allocated region to be utilized other than by the first programme provider is eliminated.

10

15

20

25

30

35

40

- (9) The receiving apparatus of the present invention is also a receiving apparatus which forms a network system comprising a receiving apparatus having a storage medium for storing data, a first server for transmitting, to said receiving apparatus, contents information comprising contents and attribute information indicative of attributes of said contents, and a second server for transmitting, to said receiving apparatus, storage information comprising attribute information and capacity information, this latter being information indicative of the available storage capacity for contents corresponding to said attribute information; said receiving apparatus being provided with: a first receiving unit for receiving contents information transmitted from said first server; a second receiving unit for receiving storage information transmitted from said second server; an available storage capacity management unit for managing storage information received by said second receiving unit; a size acquisition unit for obtaining the size of the contents received by said first receiving unit; an available capacity calculation unit for obtaining, from said available storage capacity management unit, the available storage capacity corresponding to the attribute information received by said first receiving unit, and for calculating, from said available storage capacity obtained, the available capacity for storage of contents corresponding to said attribute information; a decision unit for comparing the available capacity calculated by said available capacity calculation unit and the size acquired by said size acquisition unit, and for deciding whether or not the available capacity required for storing said contents is present in the storage medium; and a storage control unit for storing said contents in the storage medium if the result of the decision by said decision unit is that the required available capacity is present.
- (10) In the present invention, because storage is begun after it has been decided in advance that there is sufficient available capacity to store the contents in the storage medium, it is possible to solve the problem of storage becoming impossible during the course of a programme.
- (11) The present invention also provides a second server which forms a network system comprising a receiving apparatus having a storage medium for storing data, a first server for transmitting, to said receiving apparatus, contents information comprising contents and attribute information indicative of attributes of said contents, and a second server for transmitting, to said receiving apparatus, storage information comprising attribute information and capacity information corresponding to said attribute information [9]; said second server being provided with: a storage information management unit for managing terminal-specific storage information comprising a terminal identifier for identifying a receiving apparatus, attribute information, and capacity information corresponding to said attribute information; and a transmitting unit for transmitting, to the receiving apparatus corresponding to the

terminal identifier included in the terminal-specific storage information being managed by said storage information management unit, the attribute information and the capacity information corresponding to this attribute information, which are included in said terminal-specific storage information.

- (12) Given this constitution, the second server is capable of managing storage information for each receiving apparatus, and it can therefore make decisions, when application has been made for a broadcast programme, regarding which storage region of a receiving apparatus to store it in and whether it can be stored, and the result of such decisions can be sent to a receiving apparatus before a broadcast programme is televised. Consequently, a receiving apparatus can secure a storage region for each broadcast programme, etc.
 - (13) The present invention also provides the following receiving method.
- (14) Namely, the receiving method of the invention is a receiving method for receiving contents information comprising contents and attribute information indicative of attributes of said contents, said contents information being transmitted from a first server, and attribute information and region information indicative of a storage region of the contents corresponding to said attribute information, this receiving method comprising: a first receiving step for receiving contents information transmitted from a first server; a second receiving step for receiving storage information transmitted from a second server; a storage information management step for managing storage information received in said second receiving step; and a storage control step for storing the contents that are part of the contents information received in said first receiving step, said contents being stored in a storage region indicated by the region information received in said second receiving step, having attribute information that matches the attribute information that is part of said contents information. [10]
- (15) This method can be implemented using a computer, and a program for this purpose is recorded on a computer-readable recording medium.

Modes of embodying the invention

10

20

25

- (16) Modes of embodying the present invention will now be described with reference to FIGS. 1 to 18.
- (17) FIG. 1 is a block diagram of a storage, broadcast and distribution system according to the present invention. In FIG. 1, numeral 100 references a second server, numeral 101 references a first server, numeral 102 references a first transmitting means (a transmitting antenna), numeral 103 references a public network, numerals 104 to 107 reference receiving apparatuses, and numerals 108 to 111 reference first receiving means (receiving antennas).
- (18) First server 101 distributes data to the receiving apparatuses (104 to 107) via first transmitting means 102. In the present embodiment, first transmitting means 102 is an antenna for transmitting video programmes and the like. Although large-volume digital data such as video, audio and games software are distributed in unison by a digital broadcast means or by IP Multicast, the present invention is not restricted to such means or methods. The receiving apparatuses (104 to 107) are provided with

hard disks or other storage media for recording digital data, and data that have been distributed by first transmitting means 102 are saved in the storage media.

(19) Decisions regarding which data — from among the data distributed by the first transmission means - to save in which storage region of which terminal, are controlled by the receiving apparatuses receiving storage information from second server 100. First server 101 and second server 100 are connected by dedicated line 123, and information relating to the terminals [11] that are the destinations of the distribution is transmitted to the first server. It may be noted that although four receiving apparatuses are depicted in FIG. 1, the present invention is not restricted to this number. It is also feasible for first server 101 and second server 100 not to be distinct and instead to be one and the same server. A detailed description will now be given of the operation of the storage, broadcast and distribution system of the present invention.

10

15

20

30

- (20) FIG. 2 is a block diagram of second server 201 in a storage, broadcast and distribution system according to an embodiment of the present invention. In FIG. 2, numeral 202 references a contracted terminal and storage information management unit, numeral 203 references a contracted terminal database, numeral 204 references a programme database giving programme attribute information, numeral 205 references a customer account database, numeral 206 references a terminal stored programme information database, numeral 207 references a transceiver unit, numeral 208 references a charge calculation unit, and numeral 209 references a stored programme application management unit.
- (21) Transceiver unit 207 connects users who own receiving terminals, programme providers, and the first server. Stored programme application management unit 209 accepts applications from users who wish to store programmes, and also accepts 25 applications from programme providers who wish to distribute programs, and processes these applications. The data required for application processing and the processing results are written to a database via contracted terminal and storage information management unit 202. Contracted terminal and storage information management unit 202 accesses each database (203 to 206) and performs processing corresponding to various cases, to be described hereinafter. Request signals and data accompanying this processing are transmitted to the relevant destinations (receiving terminals, programme providers or the first server) via transceiver unit 207.
- (22) FIG. 3 shows schematically the data structure of the contracted terminal database (203 in FIG. 2) in the second server according to this embodiment of the 35 invention. This data is information relating to terminals which have contracted to receive a service. Numeral 301 references the name of the terminal owner and is represented using 32 bytes. Numeral 302 references the address of the terminal owner and is represented using 128 bytes. Numeral 303 references an identifier which is unique to a given terminal (i.e., to a given broadcast receiver) and is represented using 16 bytes. Numeral 304 references information relating to the specifications of the terminal in question, and in the present embodiment this is information relating to the total capacity of the hard disk which the user will lend out, and to the remaining capacity, this latter corresponding to unused regions within the total capacity. Instead of capacity, it is also feasible for this field 304 in the contracted terminal database to

hold start and finish addresses on the hard disk that the user will lend out, together with the addresses of unused regions.

(23) FIG. 4 shows schematically the data structure of the programme database (204 in FIG. 2) in the second server according to this embodiment of the invention. In this figure, numeral 305 references the name of the programme provider and is represented using 32 bytes. Numeral 306 references the programme name and is represented using 32 bytes. Numeral 307 shows the data size of the programme in question and is represented using 8 bytes. In the present embodiment, the data size is the amount of data in one instalment of the programme in question, but it is also feasible for it to be the total amount of data in the whole series of that programme. Numeral 308 references the programme charge and is represented using 8 bytes. Numeral 309 references overwrite information. This is information indicative of whether or not the programme in question may be overwritten, and is represented using 2 bits. Numeral 310 references the length of time the programme in question is to be kept and is represented using 8 bytes. In the present embodiment, this signifies the duration for which a programme, once it has been stored, will remain on the hard disk without being erased.

10

20

25

35

40

45

(24) FIG. 5 shows schematically the data structure of the customer account database (205 in FIG. 2) in the second server according to this embodiment of the invention. Here, "customer" encompasses both a terminal contractor and a programme provider. In FIG. 5. numeral 311 references the customer name and is represented using 32 bytes. Numeral 312 references the name of the contracted or provided programme and is represented using 32 bytes. In general, "programme name" as used in this description corresponds to a trade name or a transaction item. Numeral 313 references payment received by the contractor and is represented using 8 bytes. When the contractor is a programme provider, this is a payment from the customer, while if the contractor is the terminal contractor, it is a charge for lending the hard disk to the programme provider. Numeral 314 references payment made by the contractor and is represented using 8 bytes. When the contractor is a programme provider, this is a payment to the terminal owner as a charge for using the hard disk of the terminal, while if the contactor is the terminal contractor, it is a charge paid for receiving a program. It may be noted that there is also an item relating to the date of the transaction, but that this is not illustrated in FIG. 5.

(25) FIG. 6 shows schematically the data structure of the terminal stored programme Information (206 in FIG. 2) in the second server according to this embodiment of the invention. This figure shows a list of programmes (402) which the terminal — in other words, the user (401) — wishes to contract for and to receive, and also the attribute information (403) of these programs. The terminal stored programme information shown in FIG. 6 also includes the storage location (404) which indicates in which region of a terminal each programme should be stored. The present embodiment uses 16-byte terminal ID 401 to identify the terminal or user. Contracted programme names 402 are represented using 32 bytes. Programme attributes 403 include the programme provider name (SRC); the programme data size (SIZ); a password (PSW) which is information permitting access to the hard disk of a terminal; an identifier (OWR) indicative of whether or not the programme in question can be overwritten; and the retention period (PRD). Altogether, these programme attributes are

represented using 96 bytes. Storage location 404 is represented by the name of one of the drives into which the hard disk has been divided and by the capacity (the figures in brackets) of that drive. However, it is alternatively feasible to use the start and finish addresses of the storage regions or their start address and capacity.

(26) Next, a description will be given of the operation of the second server outlined above.

5

25

30

35

40

45

(27) FIG. 7 is a flowchart of the processing performed by the second server in this embodiment of the present invention when a user makes an application to lend out the hard disk located at a terminal. Firstly, the user telephones and connects to the transceiver unit (207 in FIG. 2) of the second server. In this embodiment, the user connects to the second server by means of a PPP dial-up connection. The user accesses a screen for applying to lend out the hard disk, this screen being provided by the stored programme application management unit (209 in FIG. 2) of the second server, and after entering the required items, transmits the information to the second server (step 501). Here, the "required items" include the terminal contractor name 15 ' and the terminal ID. The second server receives the signal transmitted from the user and verifies the name of the terminal contractor and the terminal ID (step 502). Specifically, the stored programme application management unit (209 in FIG. 2) transmits, to the contracted terminal storage information management unit [12] (202 in FIG. 2), information relating to the terminal contractor name and the terminal ID, 20 and the contracted terminal storage information management unit (202 in FIG. 2) accesses the contracted terminal database (203 in FIG. 2) and verifies whether or not the applying user and terminal are registered (step 503). If they are not registered, then, in step 504, a registration procedure request screen is presented to the user (via line 215 in FIG. 2). If they are registered, processing advances to step 505 and the contracted terminal storage information management unit (202 in FIG. 2) accesses, via line 215, the terminal that has made the application and surveys the hard disk regions that can be used. In order for the second server to be able to access the terminal, it is necessary to obtain permission from the user who owns the terminal, and hence the user has to be registered in advance. On the basis of the result of the survey of the hard disk of the terminal, out of those hard disk regions that can be used, a plurality of practical options for lending out hard disk regions are presented to the user in step 506. In FIG. 7, numeral 511 references the option presentation screen employed in the present embodiment, and this contains information such as the total size of the usable regions (512), and the lending capacity (514) and associated lending charge (515) for each option (513). Here, "lending charge" is the money that will be received by the user for providing a hard disk region. In screen 511, the option decided by the user is entered in the selection field (516) (step 507). The result selected by the user is transmitted to the second server via the transceiver unit (207 in FIG. 2), and the contracted terminal storage information management unit (202 in FIG. 2) updates the contracted terminal database (203 in FIG. 2) and the customer account database (205 in FIG. 2) (step 509). In the present embodiment, data of the sort shown in FIG. 3 are newly added in the case of a non-registered customer. In the case of a customer who is registered, information relating to the lending-out capacity of the hard disk (304 in FIG. 3) is updated. When a hard disk region is loaned out for the first time, the lending-out

capacity increases from zero to the prescribed capacity. If the programme storage service is not being received, the remaining capacity (304 in FIG. 3) is the same as the lending-out capacity. A sum corresponding to the payment received (313 in FIG. 5) for the loaned capacity is entered in the customer account database (205 in FIG. 2). This concludes the operations that accompany the user lending out hard disk space. It may be noted that although there was a mechanism whereby, after the second server has surveyed the hard disk in the terminal, the user is presented with possible lending regions, it is also feasible for the user himself to decide which regions to lend, and to unliaterally present the second server with the results of this decision.

10

15

20

25

30

35

40

45

(28) FIG. 8 is a flowchart of the processing performed by the second server in this embodiment of the present invention when a programme provider applies for programme distribution. Firstly, the programme provider uses the Internet and connects to the transceiver unit (207 in FIG. 2) of the second server. In this embodiment, the programme provider connects to the second server by means of a PPP dial-up connection. The provider accesses a programme presentation application screen, this screen being provided by the stored programme application management unit (209 in FIG. 2) of the second server, and after entering the required items, transmits the information to the second server (step 601). Here, the "required items" include the data noted in FIG. 4, such as the programme provider name and the programme name. The second server receives the signal transmitted from the programme provider and after having verified the programme provider, confirms whether this is an application for a new distribution or an application to stop a distribution (step 602). Specifically, the stored programme application management unit (209 in FIG. 2) transmits, to the contracted terminal storage information management unit (202 in FIG. 2), the programme provider name, and the contracted terminal storage information management unit accesses the programme database (204 in FIG. 2), confirms whether or not the application is by an existing programme provider, and if the programme provider name is not in the programme database, decides that it is a new application. A situation where the programme provider name has been registered but the programme name is not registered, is also regarded as being a case of a new application. In the case of a new application, processing advances to step 603, otherwise it advances to step 611. It may be noted that in the present embodiment, the move to step 611 is only for performing the processing involved in stopping a distribution, but that the present invention is not restricted to this, and it would also be feasible to move to step 611 to perform other processing.

(29) If the application is for a new distribution, then in step 603 attribute information is registered in the programme database (204 in FIG. 2). The data structure of the programme attribute information is shown in FIG. 4. Next, the contracted terminal storage information management unit (202 in FIG. 2) accesses the contracted terminal database (203 in FIG. 2) and determines the terminals to which the programme will be distributed (step 604). From the same database it confirms the hard disk capacity at the contracted terminals and specifies terminals that have sufficient capacity to store the programme in question. For terminals that have been specified in this way, it secures a storage region (a start address and an end address) in each terminal and forms a password (PSW) which gives permission for access to that region. These various data are reflected in the terminal stored programme

database (206 in FIG. 2) by updating the data having the structure shown in FIG. 6 (step 605). Stored programme attribute information [13] is sent to each terminal on the basis of the database shown in FIG. 6 (step 606). The structure of the data that are sent is shown in FIG. 11. In other words, each terminal will hold the following data: the name of the contracted programme (901), the programme provider (SRC), an access right (PSW), the storage region (903), and the available storage capacity remaining. The terminals compare these data with the programme data (see FIG. 12) that have been distributed by the first server (101 in FIG. 1). This processing enables the programme provider to rent a portion of the hard disk from the terminal owner. For this purpose, at step 607, the storage rental fee to be requested from the 10 programme provider is calculated and the customer account database (205 in FIG. 2) is updated. In the present case, it is recorded as an outgoing payment (314) in the data structure shown in FIG. 5. [14] In the present embodiment, the storage rental fee is calculated by multiplying the unit price for utilisation of a storage region (the price per unit storage capacity) by the total storage capacity and by the number of 15 receiving terminals and by the distribution period. This calculation is performed by charge calculation unit 208 shown in FIG. 2. At step 608, the restoration fee that accompanies each terminal lending out its hard disk is calculated, and the customer account database (205 in FIG. 2) is updated. In this case, it is recorded as a received payment (313) in the data structure shown in FIG. 5. In the present embodiment, the restoration charge is calculated by multiplying the unit price for providing a storage region (the price per unit storage capacity) by the total storage capacity and by the distribution period.

20

25

30

35

40

45

(30) If distribution is to be stopped, then at step 611 the attribute information of the programme in question is deleted from the programme database (204 in FIG. 2). Next, data relating to the programme in question is deleted from the terminal stored programme database (206 in FIG. 2) and from the list of programmes which terminals have contracted (step 612). Because a programme has been deleted, the available capacity of hard disks increases and the available capacity of each terminal is updated at step 613. Specifically, the data size of the deleted programme is added to the remaining capacity (304 in FIG. 3) in the contracted terminal database (203 in FIG. 2). The access rights to terminals are also deleted. At step 614, the attribute information of the stored programme is sent to each terminal. As a result, the deleted programme no longer has access rights to the terminals. Finally, at step 615. programme contracted information is sent to the first server which is thereby made aware of to which terminals and using which permission data (passwords) the programme is to be distributed and written to hard disks. On the basis of this data, the first server organises and distributes data of the sort shown in FIG. 12. It may be noted that when performing the processing involved in stopping a distribution, it is also feasible to provide a step whereby confirmation is firstly obtained by users.

(31) FIG. 9 is a flowchart of the processing performed at the second server in this embodiment of the present invention when a user applies to receive a programme. Firstly, the user uses the Internet and connects to the transceiver unit (207 in FIG. 2) of the second server. In this embodiment, the user connects to the second server by means of a PPP dial-up connection. The user accesses a stored programme reception application screen which is provided by the stored programme application

management unit (209 in FIG. 2) of the second server, and after entering the required items, transmits the information to the second server (step 701). Here, "required items" include information such as the terminal contractor name, the terminal ID, and the name of the programme which it is desired to receive or to stop receiving. The second server receives the signal transmitted from the user and confirms whether it is an application for newly receiving a programme or an application to stop receiving (step 702). Specifically, two selection possibilities are provided in the stored programme reception application screen, namely: "mew application" or "stop-receiving", and the user selects one of these. If the user selects "new application", processing advances to step 703, otherwise it advances to step 711.

10

15

20

25

30

35

40

45

(32) If the application is to newly receive a programme, then in step 703 the name of the user making the application is confirmed in the contracted terminal database (203 in FIG. 2). If the applying user is not registered, the user is urged to register (this step is not illustrated). At the same time, it is confirmed whether or not the programme applied for is registered in the programme database (204 in FIG. 2). If the programme applied for is not registered, information to this effect is sent to the user (this step is not illustrated). If both the applying user name and the programme name are registered, processing proceeds to step 704. The contracted terminal storage information management unit (202 in FIG. 2) accesses the contracted terminal database (203 in FIG. 2), confirms the hard disk capacity of the applying terminal, and if it has sufficient capacity to store the programme in question, secures a storage region in that terminal (a start address and an end address), and forms a password (PSW) giving access permission to that region. These data are reflected in the terminal stored programme database (206 in FIG. 2) by updating the data having the structure shown in FIG. 6 (step 705). Stored programme attribute information [15] is sent to the applying terminal on the basis of the database having the structure shown in FIG. 6 (step 706). The structure of the data that are sent is shown in FIG. 11. In other words, the terminal holds the following data: the name of the contracted programme (901), the programme provider (SRC), a password (PSW) indicative of an access right, the storage region (903), and the remaining available storage capacity. The terminal compares these data with the programme data that have been distributed by the first server (101 in FIG. 1). This processing enables the user to store and view the programme, and therefore at step 707 a charge for viewing the programme, this charge to be levied from the user, is calculated and the customer account database (205 in FIG. 2) is updated. In the present case, the calculated amount is recorded as an outgoing payment (314) in the data structure shown in FIG. 5. In the present embodiment, the viewing charge is calculated by multiplying the unit price for receiving a programme by the receiving period. This calculation is performed by charge calculation unit 208 shown in FIG. 2. At step 708, a storage charge that accompanies the programme provider renting portions of hard disks is calculated, and the customer account database (205 in FIG. 2) is updated. In this case, the calculated amount is recorded as an outgoing payment (313) [16] in the data structure shown in FIG. 5. In the present embodiment, the storage charge is calculated by multiplying the unit price for utilisation of a storage region (the price per unit storage capacity) by the total storage capacity and by the distribution period. [17]

(33) If receiving is to be stopped, then at step 711 items relating to the programme in question are deleted from the terminal stored programme database (206 in FIG. 2). Because a programme has been deleted, the available capacity of the hard disk increases and the available capacity of the terminal is updated at step 712. Specifically, the data size of the deleted programme is added to the remaining capacity (304 in FIG. 3) in the contracted terminal database (203 in FIG. 2). The password indicative of an access right to the terminal is also deleted. At step 713, the attribute information of the stored programme is sent to the terminal. As a result, the terminal knows that the deleted programme no longer has an access right. Finally, at step 714, programme contracted information is sent to the first server, the programme is distributed to the terminal of the applying user by means of the specified permission information (password) and is written to the hard disk, [18]

5

10

15

20

25

35

40

45

(34) FIG. 10 is a block diagram of receiving apparatus 801 in a storage, broadcast and distribution system according to this embodiment of the invention. In FIG. 10, numeral 802 references a first receiving unit, numeral 803 references a second transcelver unit, numeral 804 references a header data disassembler, numeral 805 references a storage control unit, numeral 806 references a storage information management unit, numeral 807 references a storage information database, numeral 808 references a switch for performing storage, numeral 809 references a storage medium, numeral 810 references a data playback unit, and numeral 811 references a display unit.

(35) In the present embodiment, data that have been sent from the second server are sent to the second transceiver unit (803) via line 813. These data are contract information relating to a programme that the user who owns the terminal has contracted, and are shown in FIG. 11. [19] These data are sent to the terminal in advance by the second server at step 706 in FIG. 9. This contracted programme [20] is saved, via the stored programme management unit (806) [21], in the storage information database (807). The data obtained from the header data disassembler (804) and the storage information database (807) are sent to the storage control unit 30 \otimes (805), which decides whether or not the data from the first receiving unit is to be saved in storage medium 809, and outputs a signal for controlling switch 808. If it decides that it is to be stored, it closes switch 808 and saves the data in storage medium 809. Otherwise, it opens switch 808 and does not save the data. Data playback unit 810 plays back saved data or data from the header data disassembler. The present embodiment employs means for playing back audiovisual data, but the present invention is not restricted to audiovisual data. The regenerated audiovisual data are displayed by display unit 811.

(36) Meanwhile, the signal distributed by the first server (the contents information) is received by an antenna (not illustrated) and is sent via line 812 to the first receiving unit (802) where it is demodulated and restored as binary signal digital data. The restored data is sent to the header data disassembler (804) via line 814. The header data disassembler (804) looks up the information pertaining to all contractors (909) which is contained in the received signal, extracts information — such as permission information (a password) and a storage region — that matches the receiver in question, and sends this information to the storage control unit (805) via line 815. FIG. 12 is a schematic representation of the restored digital data. In this figure,

numeral 907 references a synchronisation signal and indicates the start of the programme data. Numeral 908 references information common to programmes and includes the programme name, the provider name (SRC), the size of the data (SIZ), a flag (OWR) indicative of whether or not the data is to be overwritten (22), and the retention period (PRD). Numeral 909 references information relating to all contractors and includes a list of users who have contracted for the programme in question, passwords (PSW) for accessing the terminals of these users, and storage regions (918) indicative of which regions of the terminals the programme in question is to be saved in. The final item of restored digital data is the audiovisual data 910 of the programme.

10

15

20

25

35

40

(37) Next, a description will be given of the operation of storage control unit 805. FIG. 13 is a flowchart of the processing performed by the storage control unit of a receiving apparatus according to an embodiment of the present invention. At step 1002, programme information (908 in FIG. 12) and contract information (909 in FIG. 12) sent from the header data disassembler (804 in FIG. 10) are input. Next, the programme name contained in the programme information is sent to the storage information management unit (806 in FIG. 10). There, the programme attributes (902 in FIG. 11) corresponding to the above-mentioned programme name are extracted from storage information database 807 and sent to the storage control unit (805 in FIG. 10). At step 1003, data comparison is performed by the storage control unit (805 in FIG. 10). At step 1004, if the programme names and the provider names from the two sources do not match, it is decided that there has been an illegal access (1009) and processing is terminated. If the two sets of information do match, then at step 1005 an attempt is made to log in to the writing region. At this point, a comparison is made of the permission information (i.e., the passwords) (step 1006) and if the passwords do not match, processing is terminated by illegal access 1009. If they do match, then at step 1007 a data writing permission signal is output (826). This signal controls switch 808 via line 826 in FIG. 10.

(38) FIG. 14 is a block diagram of a receiving apparatus in a storage, broadcast and distribution system according to a second embodiment of the present invention. In FIG. 14, numeral 1102 references a first receiving unit, numeral 1103 references a second transceiver unit, numeral 1104 references a header data disassembler, numeral 1105 references an available storage capacity management unit, numeral 1106 references a storage information database, numeral 1107 references an available capacity calculation unit, numeral 1108 references a decision unit, numeral 1109 references a storage control unit, numeral 1111 references a storage medium, numeral 1112 references a data playback unit, numeral 1113 references a display unit and numeral 1121 references a switch for performing storage.

(39) In this embodiment, the signal distributed by the first server is received by an antenna (not illustrated) and is sent via line 1114 to the first receiving unit (1102) where it is demodulated and restored as binary signal digital data. The restored data are sent to the header data disassembler (1104) via line 1115. The restored digital data are shown in FIG. 12. Meanwhile, data that have been sent from the second server are sent to second transceiver unit 1103 via line 1125. These data are contract information relating to a programme that the user who owns the terminal has contracted, and are shown in FIG. 11. These data are sent to the terminal in advance

by the second server at step 706 in FIG. 9. These contracted programme data are saved in the storage database (1106) [23] via the available storage capacity management unit (1105). The programme name obtained from the header data disassembler (1104) is sent via line 1116 to available storage capacity management unit 1105. There, on the basis of this programme name, the relevant data are extracted from the storage information database (1106) and are sent to decision unit 1108 via the available storage capacity management unit. At the same time the header data (908 and 909 in FIG. 12) from the header data disassembler are sent to decision unit 1108. The output signal from decision unit 1108 is sent to storage control unit 1109 which outputs a signal for controlling switch 1121. If it decides that it [24] is to be stored, it closes switch 1121 and saves the data in storage medium 1111. Otherwise, it opens switch 1121 and does not save the data. Data playback unit 1112 plays back saved data or data from the header data disassembler. The present embodiment employs means for playing back audiovisual data, but the present invention is not restricted to audiovisual data. The regenerated audiovisual data are displayed by display unit 1113.

10

15

25

30

35

40

45

(40) FIG. 15 is a flowchart of the processing performed by the receiving apparatus according to this second embodiment of the Invention. At step 1202, programme information (908 in FIG. 12) and contract information (909 in FIG. 12) from the 20 received contents [25] are extracted by data disassembler (1104 in FIG, 14) and output as programme attribute information. This attribute information includes the programme name, the programme provider (SRC), the programme data size (SIZ), a password (PSW) which is permission information, and an overwrite OK flag (OWR). These various items of information are sent to decision unit 1108 via line 1117 shown in FIG. 14. Next, on the basis of the aforementioned programme name, the corresponding programme storage region, remaining capacity and permission information (password) are acquired, at step 1203, by the available storage capacity management unit (1105 in FIG. 14). These various items of information are sent to decision unit 1108 via line 1128 in FIG. 14. At step 1204, firstly, the data size (SIZ) and the remaining capacity are compared. If the data size is smaller than the available capacity, processing advances to step 1205. Otherwise, it is decided that there has been an illegal access (1210) and processing is terminated. This processing is performed by decision unit 1108 shown in FIG. 14. Control is also implemented so that a positive decision is always the outcome of step 1204 in the case of a distributed programme which it is permissible to overwrite. At step 1205, an attempt is made to log in to the writing region (this is executed by storage control unit 1109 in FIG. 14). At this point, a comparison is made of the permission information (i.e., the passwords) (step 1206) and if they do not match, processing is terminated by illegal access 1210. If they do match, then at step 1207 a data writing permission signal is output. This signal controls switch 808 via line 826 in FIG. 10. [26] At step 1208, at the point in time when writing to the storage medium is completed, available capacity calculation unit 1107 calculates the available capacity and updates the data held in the database (i.e., in storage information database 1106 in FIG. 14).

(41) FIG. 16 is a flowchart of a first embodiment of the processing performed by the available capacity calculation unit located in the receiving apparatus. At step 1301, the file size of the stored data is input and it is confirmed whether not the data in

question can be overwritten (step 1302). If they can be overwritten, processing advances to the next step without updating the remaining capacity in the database. If the data cannot be overwritten, then at step 1303 the file size is subtracted from the remaining capacity and the residual value is used to update the value of the remaining capacity in the database (step 1304). Next, a check is made as to whether or not the retention period of the saved data has expired in the past (step 1305). If the retention period noted in programme common information 908 in FIG. 12 has expired, the file size of the data for which the retention period has expired is added to the remaining capacity in the database, thereby increasing the size of the writable region (step 1306). It may be noted that it is also feasible for steps 1305 and 1306 to be processed separately from steps 1301 to 1304.

10

15

20

25

30

35

40

- (42) FIG. 17 is a flowchart of a second embodiment of the processing performed by the available capacity calculation unit in the receiving apparatus. The processing from step 1401 to step 1404 is identical to the processing in steps 1301 to 1304 of FIG. 16. In the subsequent processing, the remaining capacity is increased in stages. In this second embodiment of the processing, if the retention period of certain contents is for example seven days, the remaining capacity is updated daily: for example, increasing the storage capacity by deleting 1/7th of the stored data every day. The retention period (PRD) is used as the control variable of a loop and steps 1406 and 1407 are performed every day. At step 1406, the increase in the remaining capacity is calculated. In this embodiment, the file size is divided into equal parts which are used as the size of the increment. At step 1407, this increment is added to the remaining capacity to increase the writable capacity. This processing is repeated until the retention period has expired. In this way, the data on the hard disk is overwritten in stages and so the writing region can be increased step-wise until the retention period has expired.
- (43) FIG. 18 serves to clarify the case where the processing performed in the embodiments described above is implemented by a computer system using a floppy (registered trademark) disk on which a program for the above-mentioned processing has been stored.
- (44) FIG. 18(b) shows an external front view of a floppy disk, its cross-sectional structure and the floppy disk itself, while FIG. 18(a) shows an example of the physical format of a floppy disk which is the recording medium. Floppy disk FD is incorporated inside casing F. On its surface a plurality of concentric circular tracks Tr are formed from the outer periphery to the inner periphery, and each track is divided into 16 angular sectors Se. Hence in a floppy disk that stores the above-mentioned program, the data that constitute the program are recorded in regions allocated on floppy disk FD.
- (45) FIG. 18(c) shows a constitution for recording and playing back the above-mentioned program to and from floppy disk FD. When this program is to be recorded on floppy disk FD, the data constituting the program are written from computer system Cs via the floppy disk drive. When the above-mentioned encoding or decoding devices are constructed in the computer system by means of programs held on the floppy disk, these programs are read from the floppy disk via the floppy disk drive and transferred to the computer system.

(46) It may be noted that although the foregoing description was in terms of using a floppy disk as a data storage medium, the same operations can be performed using an optical disk. Moreover, the recording medium is not restricted to this and the same operations can be implemented by recording the program on an IC card, a ROM cassette, etc.

(47) The foregoing embodiments have been described in terms of a broadcast receiving terminal, but the present invention is also applicable to a system in which the storage medium is provided in a communication terminal or personal computer terminal such as a mobile telephone, a personal digital assistant, a cable TV receiver, etc., and in which a server performs overall management of the storage medium.

Effect of the invention

10

15

20

25

30

35

40

(48) As has been explained above, the present invention dynamically allocates storage regions and regions for use by terminal owners and programme providers, in a broadcast receiving apparatus equipped with a storage medium, and is therefore capable of making maximum use, without waste, of storage regions. Moreover, because the dynamic allocation of storage regions is controlled automatically by a server of a service provider, a user who owns a terminal does not need to perform manual control.

Brief Description of the Drawings

FIG. 1 is a block diagram of a storage, broadcast and distribution system according to an embodiment of the present invention.

FIG. 2 is a block diagram of the second server in a storage, broadcast and distribution system according to an embodiment of the present invention.

FIG. 3 is a schematic view of the data structure of the contracted terminal database in the second server of an embodiment of the present invention.

FIG. 4 is a schematic view of the data structure of the programme database in the second server of an embodiment of the present invention.

FIG. 5 is a schematic view of the data structure of the customer account database in the second server of an embodiment of the present invention.

FIG. 6 is a schematic view of the data structure of the terminal stored programme information in the second server of an embodiment of the present invention.

FIG. 7 is a flowchart of the processing performed by the second server in an embodiment of the present invention when a user applies to lend out a storage medium.

FIG. 8 is a flowchart of the processing performed by the second server in an embodiment of the present invention when a programme provider applies to distribute a programme.

FIG. 9 is a flowchart of the processing performed by the second server in an embodiment of the present invention when a user applies to receive a programme.

FIG. 10 is a block diagram of a receiving apparatus in a storage, broadcast and distribution system according to an embodiment of the present invention.

FIG. 11 is a schematic block diagram of the contracted programme database in the receiving apparatus according to an embodiment of the present invention.

FIG. 12 is a schematic view of the data distributed by the first server in a storage,
 broadcast and distribution system according to an embodiment of the present invention.

- FIG. 13 is a flowchart of the processing performed by the storage control unit of a receiving apparatus according to an embodiment of the present invention.
- FIG. 14 is a block diagram of a receiving apparatus in a storage, broadcast and distribution system according to a second embodiment of the present invention.
- FIG. 15 is a flowchart of the processing performed by the receiving apparatus in a storage, broadcast and distribution system according to the second embodiment of the present invention.
- FIG. 16 is a flowchart of a first embodiment of the processing performed by the available capacity calculation unit of the receiving apparatus in the storage, broadcast and distribution system according to the second embodiment of the present invention.
- FIG. 17 is a flowchart of a second embodiment of the processing performed by the available capacity calculation unit of the receiving apparatus in the storage, broadcast and distribution system according to the second embodiment of the present invention.
- FIGS. 18(a), (b) and (c) are diagrams serving to clarify the data storage medium for storing a program for implementing, by means of a computer system, the processing in the storage, broadcast and distribution system of the foregoing embodiments.

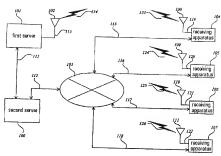
Explanation of symbols

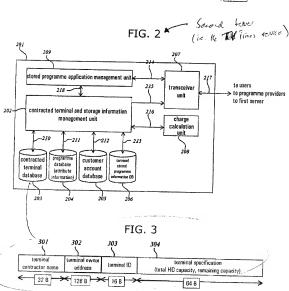
5

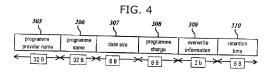
10

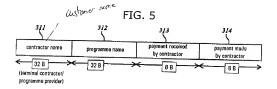
.00second server	
.01first server	
.02first transmitting means	
.03public network	
04, 105, 106, 107receiving apparatuses	
02Contracted terminal and storage information management uni	t
03contracted terminal database	•
04programme database	
05customer account database	
06terminal stored programme information database	
07transceiver unit	
08charge calculation unit	
09stored programme application management unit	
02first receiving unit	
03second receiving unit	
04header data disassembler	
05storage control unit	
06storage information management unit	
07storage information database	
08switch	
09storage medium	
10data playback unit	
11display unit	

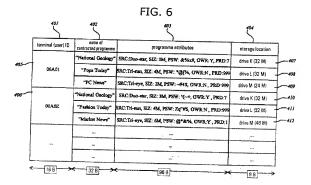
FIG. 1











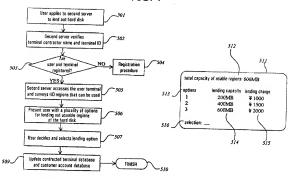


FIG. 8 .601 Programme provider applies to second server for programme distribution New distribution or пем discontinue distribution distribution Register attribute information Delete attribute information in programme database in programme database Access contracted terminal DB Doleta programme information and determine terminals to which from terminal stored programme DB programme will be distributed. Specify region for writing in each terminal and form Update available capacity access permission password of each terminal 605 Update terminal stored programme information DB Send stored programme attribute information to each terminal 606 -Send stored programme attributa information to each terminal Send programms contracted unit price for utilisation information to first server of storage regions 609-Calculate storage fee to be requeste X total capacity X number of terminals om programme provider, and updat X distribution period customer account databasa FINISH -608 610~ unit price for providing Calculate resteration fee paid to use storage region and update customer account DB X total capacity X distribution period

FIG. 9

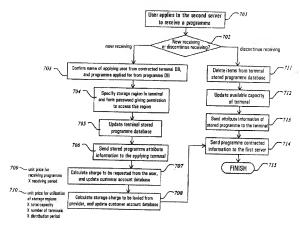


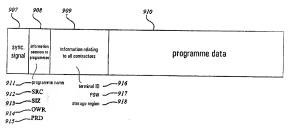
FIG. 10 804 810 825 811 814 first receiving header data data playback display uni unit disassembler 820 -824 802 storage 805-809 control unit storage 813 medium second storage transceiver storage information unit informatio management unit

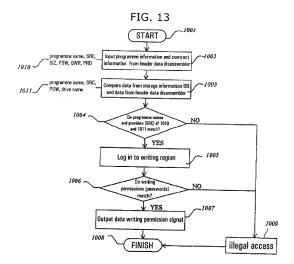
FIG. 11

902	903	
Programme attributes	Storage location	Remaining storage capacity
SRC:Duo-star, PSW: &%ed, OWR:Y, PRD:7	drive K (32 M)	0M 904
SRC:Tri-sum, PSW: *@[%, OWR:N, PRD:999	drive L (32 M)	32M985
SRC:Tri-eye, PSW: -#4\$, OWR:N , PRD:999	drive M (24 M)	12M906
	Programme attributes SRC:Doo-star, PSW: &%ed, OWR:Y, PRD:7 SRC:Tcl-star, PSW: *4(%, OWR:N, PRD:99)	Programmu attributes Storage location SRC:Duo-star, PSW: & Seal, OWR:Y, PRD:7 drive K (32 M) SRC:Tcl-sun, PSW: *@[%, OWR:N, PRD:999 drive L (32 M)

drive name or start and finish addresses

FIG. 12





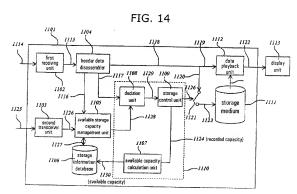


FIG. 15

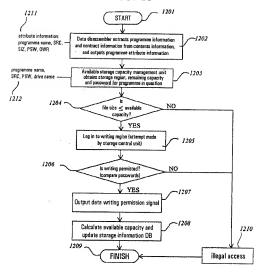


FIG. 16

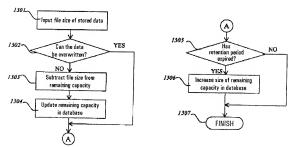
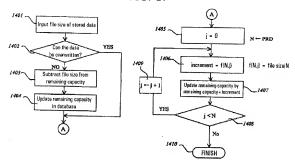


FIG. 17



- This second receiving unit 803 is elsewhere (in paragraphs 34 and 35, and in FIG. 10 itself) described as the "second transceiver unit".
- I have added the words in square brackets to make sense of this sentence. The Japanese does not make it clear what comprises attribute information that matches the attribute information that is part of the contents information received by the first receiving unit.
- 3. Sic. This last phrase, "having attribute information that matches the attribute information that is part of said contents information" is not very clear. The writer appears to mean that the contents received by the first receiving unit are stored (in a storage region indicated by the region information received by the second receiving unit," of the attribute information received by the second receiving unit.
- 4. This phrase, "storage information comprising attribute information and capacity information corresponding to said attribute information" would seem (Judging from the parallel description in Claim 2) to have omitted some key wording. The parallel description in Claim 2 is "storage information comprising attribute information and capacity information, this latter being information indicative of the available storage capacity for contents corresponding to said attribute information".
- 5. Again, this last phrase of the claim, "having attribute information that matches the attribute information that is part of said contents information's is not perfectly clear. However, the writer appears to mean that the contents received in the first receiving set p (via the first server and the first receiving unit) are stored in the storage region indicated by the region information received in the second receiving set p (via the second server and the second receiving unit). If the attribute information received along with the region information matches the attribute information received along with the contents.
- See previous note.
- See Note 3.
- Sic. I have repeatedly checked my translation of this sentence, which appears to be quite garbled.
 However, the translation is faithful to the Japanese.
- 9. This phrase, "storage information comprising attribute information and capacity information corresponding to said attribute information" would seem (judging from the parallel description in Claim 2) to have omitted some key wording. The parallel description in Claim 2 is "storage information comprising attribute information and capacity information, this latter being information indicative of the available storage capacity for contents corresponding to said attribute information".
- 10. See Note 3.
- Japanese rarely distinguishes between singular and plural, so here (and elsewhere in the translation)
 a plural can in appropriate cases be interpreted as encompassing a singular, and vice versa.
- 12. This contracted terminal storage information management unit has previously been termed the "contracted terminal and storage information management unit".
- 13. As far as I understand the description thus far, this "stored programme attribute information" is information relating to a programme which the programme provider is offering to store on customers' terminals.
- 14. In this case, the "customer" whose customer account database is updated is the programme provider.
- 15. As far as 1 understand the description thus far, "stored programme attribute information" in this case is information relating to a programme which a user is applying to have stored on a terminal.
- 16. If it is really an outgoing payment that is meant, the referencing numeral should be 314. But note that this outgoing payment is by the programme provider, whereas the outgoing payment referred to several lines previously in this paragraph is by the terminal user.
- 17. Note that 710 in FIG. 9 indicates that the number of terminals is also used as a factor in calculating the storage charge.
- 18. This last sentence of this paragraph seems odd, since the paragraph starts off by being a description of the processing involved in applying to stop receiving a programme. The Japanese is therefore presumably erroneous.
- Sic. Elsewhere in the description of the invention, these data are alternatively referred to as attribute information (see step 706 in FIG. 9 and some references to FIG. 11).
- 20. Sic. Here, "contracted programme" is presumably erroneous for "contracted programme information".
- Sic. Everywhere else in this description of the invention, this unit of the receiving apparatus is termed the "storage Information management unit".

- Previously (in paragraph 25) this flag was described as indicating whether or not the programme in question can be overwritten.
- 23. Elsewhere termed the "storage information database".
- 24. The Japanese does not indicate what is to be stored here, but presumably it is the actual programme data following the header in the signal received via the first receiving unit from the first server.
- Sic. Strictly speaking, this reference to contents should be (as far as my understanding goes) to the contents *Information*.
- 26. Sic. These referencing numerals refer to the receiving apparatus of the first embodiment. Since the discussion here is of the second embodiment (and the receiving apparatus shown in FIG. 14), the sentence should have read "This signal controls switch 1121 via line 1126 in FIG. 136.

(19) [[本図等新庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-27375

(P2002-27375A) (43)公開日 平成14年1月25日(2002.1.25)

(21)出願番号		特欄2000-200949(P2000-	-200949)	(71)	出願人	0000058	121		
			審査請求	未納求	游求	3/181	OL	510C (全 19 頁)	最終頁に続く
H04H	1/00				-114	5/781		В	
GIIB	27/00			HO		5/78		С	
G06F	3/06	301		но				D	5 D 1 1 0
	5/781			G 1		.,		301J	5B065
H 0 4 N	5/765			GO		3/06			テーマコー、(参考)
(51) Int.Cl.7		裁別記号		F					
		The second secon	The same of the same	THE R. LEWIS CO., LANSING		100/24	DAD TT	平成14年17	125H (2002, 1, 25)

松下電器產業株式会社

大阪府門真市大字門真1006番地 (72)発明者 プン・チュン・セン

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

産業株式会社内 (74)代理人 100062144

弁理士 青山 葆 (外1名)

Fターム(参考) 5B065 BA01 CAI1 CC03 CE03

50110 AA13 AA27 AA29 DA01 DA10 DA11 DA12 DA14 DB05 DB09

DC05 DC15 DE02 DE04 DE06

(54) 【発明の名称】 受信装置

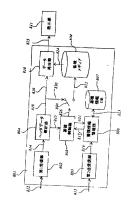
(57)【要約】

(22) 出網日

【課題】 ユーザーをはじめ、番組提供者やデータ配信 事業者に対し、動的に蓄積領域を割当てて、蓄積領域を 無駄なく最大限に使用できる受信装置を提供する 【解決手段】 受信装置はコンテンツおよび当該コンテ

平成12年7月3日(2000,7,3)

ンツの属性を示す属性情報を有するコンテンツ情報を送 信する第1サーバ芸羅と、属性情報および当該属性情報 に対応するコンテンツの蓄積領域を示す情報である領域 情報を有する蓄積情報を送信する第2サーバ装置ととも にネットワークシステムを構成し、第1サーバ装置から 送信されるコンテンツ情報を受信する第1受信都802 と、第2サーハ装置から送信される蓄積情報を受信する 第2受信部803と、蓄積情報を管理する蓄積情報管理 部806と、コンテンツ情報が有するコンテンツを当該 コンテンツ情報が有する属性情報と合致する属性情報を 有する前記第3受信部が受信した領域情報が示す蓄積鋼 域に活債する蓄積制御部805とを具備する



【特許諸求の範囲】

【請求項1】 データを審領する高値スディアを目端する受信装置と、申記受信装置にコンテンツはよび当該コンテンツの集性を示す属性情報を有するコンテンツ情報を活った。 並活点する第1サーバ装置と、和記受信装置に属性情報 および当該属性情報に対応するコンテンツの蓄積領域を 示す情報である領域情報を有する蓄積情報を返信する第 コサーバ装置とから構成されるト・トワークシステムを 構成する変異と響であり、

前記第1サーバ装置から迷信されるコンテンツ情報を受信する第1受信部と、

前記第2サーバ装置から送信される蓄積情報を受信する 第2受信部と、

前記第2受信都で受信した蓄積情報を管理する蓄積情報 管理部と、

前記第1受信部で受信したコンテンツ情報が有するコンテンツを、当該コンテンツ情報が有する既性情報と合致 する選性情報を有する前記第2受信部が受信した領域情 権が示す業階領域に蓋積する蓄積制御部とを具備する受信と接近

【請求項2】 データを蓄積する蓄積メディアを具備する受信装置と、解記受信装置にコンテンツもよび当該コンテンツもをご答案を示す属性情報を有するコンテンツ部を経過しまして当該国性情報に対応するコンテンツが蓄積可能なおよび当該国性情報であるる量情報を有する蓄極情報を送信する第2世ーバ装置とから構成されるネットワークシステムを構成する受情報を残ち返るネットワークシステムを構成するを受情報を発

前記第1サーバ装置から送信されるコンテンツ情報を受 億する第1受信部と、

前記第2サーバ装置から送信される蓄積情報を受信する 第2受信部と

前記第2受信部で受信した蓄積情報を管理する蓄積可能 容量管理部と、

前記第1受信部で受信したコンテンツのサイズを取り出 ナサイズ取得部と

前記第1受信部で受信した個件情報に対応する蓄積可能 な容量を削能蓄積可能容量管理部から取り出し、当該取 り出した蓄積可能容量から当該個性情報に対応するコン テンツが蓄積可能な空き容量を算出する空き容量等出部

前記空き容量専出部で貸出した空き容量と補記サイス取得器で取得したサイズを比較して、前記コンテンツを蓋信さるために必要な空き容量が蓄積メディア中に存在するからかを削断する判断部と、

前記判断部での判断結果が空き容量ありてある場合に、 前記コンテンツを著様〈ディアに蓄情する蓄積制御部と を具備する受信装置

【請求項3】 デークを蓄積する蓄積メディアを具備する受信装置と、前記受信装置にコンテンツおよび当該コ

ンテンツの属性を示す属性情報を有するコンテンツ情報 を送信する第1サーバ装置と、確認要信装選に既性情報 および当該属性情報に対応する容量情報を有する基積情 根を送信する第2サーバ装置とから構成されるネットワ ークシステムを構成する第2サーバ装置であり、

受信装置を識別する端末談別子、属性情報および当該属 性情報に対応する容量情報を育する端末別蓄積情報を管 理する蓄積情報管理部と、

前記審積情報管理部で管理されている第末別審積情報が 育する端末機制子に対応する受信装置に、当該端末別器 積積量値が有する属性情報および当該属性情報に対応する 積積量値報を送信する送信部とを具備する第3サーバ装 置。

【請求項4】 前記書積情報管理部で管理されている場 末別書積情報が有する容量情報をパラメータとした料金 を算出する寮出部を具備する請求項3記数の第2サーバ

装置。 【請求項5】 属性情報はコンテンツを提供するコンテンツの機関来を示す情報であり、前記算出部で開出した 料金を前記第末界器積積銀が有する個性情報が示すコンテンツ機関先に請求するための請求情報を送信する請求 情報治言語を具備する請求項引起政の第2サーバ装置 【請求項61】 前記書積積限管理部が管理する場本別書 商権情報が追加された場合に、当該第末別書情情報が必 布権未裁例下の設別される受信整置に当該資本別書情報 報が育する個性情報および容量情報を有する情報を送信 することを特限とする請求相当から請求項事中、がなか記 との第2サーバ装置

【請求項7】 商記器積階操管理部が管理する時末別器 積積限が有する原程機または各量積級が実現とれた場 会に、当該額集制器積積制が有する場本積級が実現とれた場 る受信装置に当該額末別器積積割が有する原生情報およ い容量積極を有する開発を通信することを特別まする が容量積極を有する情報を返信することを特別まする。 が適当が高速期でいません事限の第2サージを置

【請求項8】 前記器 植精術管理部が管理する 次末別標 情情機が削除された場合に、当該削除された端末別額 情報が有する場本情報で誘助される交流検査と同じ増末 別器積情報が有する属性情報を有する情報を12億するこ とを特別とする請求項 3かい請求項 5いでしか記載の第 ジサーバ基度

【請求項9】請求項6記技の第2サーバ装置から器性情報および容量情報を有する情報を受信する受信装置であって、

前記第2受信部が当該属性情報および当該客量情報を有 する蓄積情報を受信し、当該蓄積情報を前記室と容量管 理部に蓄積する蓄積部をさらに基備する請求項2記載の 受信管置

【請求項10】請求項7記銭の第2サーバ装置から属性 情報および容量情報を有する情報を受信する受信装置で ちって、前記第2受信部が当該属性情報および当該容量 情報を有する議債情報を受信し、前記属性情報をキーに 空き容量管理器から前記蓄情情報を検索し、当該検索し た蓄積情報中の容量情報を当該受信した容量情報に書き 換える変更部をさらに見備することを特徴とする請求項 と記載の受信装置

【請求項11】請求項8記載の第2サーバ装置から属性 情報を有する情報を受信する受信装置であって。

前記第2受信部が当該属性情報を有する情報を受信し、 前記属性情報を有する書種情報を前起空き容易管理部か ら削除する削除部をさらに具備することを特徴とする請 次項2記載の受信装置

【請求項12】 第1サーバー候額から送常を入るコンテンツ及び当該コンテンツの属性を示す属性情報を有するコンテンリ情報と、第2サーバー契置から返信される 属性情報及ど当該属性情報と対応するコンテンツの蓄積 加減を示す情報である領域情報とを受信する受信方法で あって、

第1 サーバー装置から送信されるコンテンツ情報を受信 する第1 受信ステップと、

第2サーバー装置から送信される蓄積情報を受信する第 2受信ステップと、

前記第2受信ステップで受診した蓄積情報を管理する著 情情報管理ステップと

前記第1受信ステップで受信したコンテンツ情報が有す なコンテンツを当該コンテンツ情報が有する既性情報と 合家する属性情報を有する。前記第2受信ステップで受 億した郵販情報が示す蓄積部域に基積する蓄積制御ステ ッフを備えることを特徴とする受信方法。

【請求項13】 第1サーバー装置から送信されるコンテンツ及び3版コンテンツの概性を示す既性指指を有さ コンテンツ情報と 第2サーバー装置から送信される 属性情報となりま 環体情報にお助けるコンテンツの蓄積 海域を不言情報である頭域情報と有さる蓄積情報を受信 する受信接置用のコンピュータ読み取り可能を記述媒体 であって、

育記第1サーバー装置から送信されるコンテンツ情報を 受信する第1受信処理と、

前記第2サーバー装置から送信される蓄積情報を受信する第2受信処理と、

前記第2優億ステップで受診した蓄積情報を管理する蓄 賃情報管理処理と、

前起第1支援原理で受流したコンテンツ番扱が存する。 シテンツを出まコンテンツ特別が存する属性情報と合致 ナる属性情報と有する。前途第2支援性理で支援した流 域情報が近半高種前原に事務する壽積制的処理をコンピ エータに発行させるためのアログラムを記述したことを 特徴とするコンピューン減み取り可能な記述した。

【発明の評価な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、蓄積メディアを具

備する飲送受信装蔵に関するもので、特に放送受信装置 にある蓄積メディアの蓄積削減の管理と利用に関するも のである

[0002]

【従来の技術】近年、ハードティスクなどの密稿メディアを具備する放送変信装置やセント・カフ ボックス であって、放送着程をデジタル保持としていードディスクなどの蓄積メディアに記述するものが出現している。これは、従来のようにアナロク信号としてビデオテーフ に記述する場合と比べて、大学量に記録でき、データのアクセスが簡単になった。また、最適したい香油をプロクラムの形で制御することにより、ユッナーのギスやジャルを作ったのするようなサービスを受けることができ。ここで、ユーデーは対慮したい番組に関する情報(出演者、放送時間、ジャンル)は電話回線を通してサ

ービス提供者から入手することができる 【0003】さらに、この放送受信整備では乗締場の

【0003】さらに、この放送受信装置では美術提供者が、ユーザー端末の蓄積メディアに放送番組を自動に記せたるサービスを進められている。このようにして蓄積された番組はいつでも視聴できるため、広告や立定に効果的である。この場合、潜水にある蓄積減減つ。温を子も計算番組制を採出割当て、放送で受信された維強に自動的に蓄積するを要がら、

100041

【発明が解決しようとする課題】この蓄積気差サービス においては、蓄積調度を予約割当てある要は入れか、従来では、特定のドライアやハードディスクの加火を第1 蓄縄提供者に割り当ててしまうと、当該制度を第1 5組 提供者に割り当ててしまうと、当該制度を第1 5組 提供者に割りまりまりましたできなくであるという問題 が子想される。また、第1 番組提供者が素組を使して くなる場合、当該審積額度は使用されないままとなり、 端末の所有者であるユーザーや他の番組提供者に割当て ることができない。即ち、出該審積額原は、応進」に立ってしまう。

【0005】本発明は、ユーザーをほじめ、売前版供各 やデータ配信事業者に対し、動師に蓋積前後を割当て て、蓄積両級を無駄なく養大郎に使用できることが1m とする。また、この蓄積削減の動的割当では、富もを所 有するユーザーがマニュではて制御すると東に立っ 【0006】

【準題を解決するための手段】この課題を解決するため に、本発明は、以下の構成の受信装置を提供する

【60071 年発明の受信装置は、データを高はく高 権メディアを具備する受信装置と、耐速速点と流にコン デンツもよび結合コンデンの無性を示すに計估単を行 するコンテンツ情報を送信する第1サールを添き、両定 受信装置に保情報器はび当該保情報に対応するコン デンツの藩構画を示す情報である領域情報を行るおか 情報発き返信する第2サール交流とから制度されるトゥ トワーシステムを構成する受信装置であり。前記等 1 サーバ装置かか送信されるコンテンツ情報を受信する第 フ受信部と、前記第2サーバ展置から送信される幕構 報を受信する第2受信部と、前記第2受信部で受信した 器積情報を需要する器積積報で開業と、前記第1受信部 で受信とコンテンツ情報が有するコンテンツ、当該 コンテンツ情報が有する国と性報を 有する前記第2受信部が受信した測候情報が示す蓄積減 現化器積する著稿制即部と全個前する。

【0008】上記構成によれば、コンテンツの腐性を示す腐性情報及びコンテンツの高電商機を示す譲乗情報をももに第1サーバーから交通し、からかじめ着なサーバーより受信したこれらの情報と会致した領域にコンテンツが蓄積されるので、あらかじめ蓄積減を参慮して、の蓄積メディアのどの領域に高積するかを定めて免送。番組の放送が可能である。したがって、蓄積領域を予め割当てる場合に、第1事組提供客に割り当てた役でも、当該領域を第1番組提供者以外の利用に使うことができなくなるという問題が解析される。

【0009】また、本発明の受信装置は、データを蓄積 する蓄積メディアを具備する受信装置と、前記受信装置 にコンテンツおよび当該コンテンツの属性を示す属性情 報を有するコンテンツ情報を送信する第1サーバ装置 と、前記受信装置に属性情報および当該属性情報に対応 するコンテンツの義精可能な容量を示す情報である容量 情報を育する蓄積情報を送信する第2サーバ装置とから 構成されるネットワークシステムを構成する受信装置で 50. 前記第1サーバ装置から送信されるコンテンツ情 報を受信する第1受信部と、前記第2サーバ装置から送 偿される蓄積情報を受信する第2受信部と、前記第2受 信部で受信した蓄積情報を管理する蓄積可能容量管理部 と、前記第1受信部で受信したコンテンツのサイズを取 り出すサイズ取得部と、前記第1受信部で受信した属性 情報に対応する蓄積可能な容量を前記蓄積可能容量管理 部から取り出し、当該取り出した蓄積可能容量から当該 属性情報に対応するコンテンツが蓄積可能な空き容量を 算出する空き容量算出部と、前記空き容量算出部で算出 した空き容量と前記サイズ取得部で取得したサイズを比 較して、前記コンテンツを養積するために必要を空き容 量か蓄積メディア中に存在するか否かを判断する判断部 と、前記判断部での判断結果が築き容量ありである場合 に、前記コンテンツを蓄積メディアに蓄積する蓄積制御 部とや貝値する

【10010】 本毎期によれば、あらかどめ蓄積メディア 内にコンテンツを蓄積するだけの空き容量があるかを判 防した院に蓄積を開始するので、蓄観の途中で蓄積でき なくなるといい問題を解消することができる

【 0 0 1 1 】また、本発明は、データを蓄積する蓄積メ ディアを具備する受信装置と、前記受信装置にコンテン 少むよび 写該コンテンツの属性を示す属性情報を育する コンテンツ開発を通信する第1サーバ装置と、前記受能 設置に属性情報および当該部性情報に対応する容量情報 を育する素積情報を通信する第2サーバ深速とから構成 されるネットワークシステムを構成する第2サーバ協定 であり、受信装置を減割する端末就到子、原性情報およ び当該属性情報に対応する容量情報を有まった。 特報を管理する審積情報管理部と、原定基情報等理部 対応するをで選生表のの端末期需要解析が有するが表現手に 対応するを信装選に、当該端末別等積積部が有する場合を通信 情報を通信がある。 は信能を全負権する第2サーバ接渡を提出する。 は信能を全負権する第2サーバ接渡を提出する。 は信能を全負権力を第2サーバ接渡を提出する。

【0012】上記構成によれば、第2サーバ快変は各要 居装護ごとの密積情報を管理することができるので、数 透番机の申込み軸に受信装盤の密積薄板及び密積可能の 申断などを行うことができ、その結果を放送解散映に 先立ち受信装電に送ることができる。したかって、受信 協震は放送番組ごとなどに蓄積消域を確保することがで きる。

【0013】また、本発明は、以下の受信方法を提供する。

【0014】受除方法は、第1サーバー業数か。送信されるコンテンツ及び当該コンテンツの属性を示すの代情 報を有するコンテンツ情報と、第2サーバー共演から情報と ほされる属性情報及び当該総性情報に対応するコンテン ツの蓄積頭域を示す情報である海域情報とを定信ける受 信方法であって、第1サーバー美麗から述信されるコンテン デンサ情報を受償する第1支援ステッフと、第2サーバー 大変数から送信される審積情報を受信する第1支信、ステッフ で受信したコンテンリ情報が有するコンテンリを制度に でで受信したコンテンリ情報が有するコンテンリを制度 ンテンサ情報が有する原性情報と会致するに同様指を有 まる、前記略2支信ステップで受診したがは情報を行 っている。

【0015】上記方法は、コンピュータを用いて実施と ることができ、そのためのプログラムは、コンピューク 読み取り可能会記録媒体に記録される

【発明の実態の形態】

【0016】以下、本発明の実施の形態について、[4] から図18を用いて説明する

【0017】[2] は本等側による蓄積丸重配にシステム のプロック図を示し、図1において100に第19中で、 、101(2番1サーバー、102(4第1)とし、124 億アンテナ)、103(42衆ネットワーク 101分で、 107(42信装選、108分で、1116年上に1)2 (受援アンチナ)である。

【1018】第1サーバー101ほ、第1元(日民) ロ えを辞由して、データを受信装置(164、107、C 電低するものである。本実施形像では、第1元(日民) 02は映像番組などを送信するためのアンティできる。 映像やオーディオ、ゲームソフトなどをはりめとする大 容量のデシタルデータを、デジタル放送の手段や1Pマル ナキャストの方法で一点に配信するが、これに限るもの ではない。受信装置(104×107)にほハードデー スクや他のデジタルデータを記録さるための蓄積メディアを具備しており、第1返信手段102で配信されたデータを蓄積メディアに降在する。

【0019】第1送信手段で配信されたデータの中で、 どのデータをどこの端末のどの落権領域に保存するかに ついての制限は、第2サーバー100から受信装置が蓄 情報を受信することによって行う。第1サーバー10 1と第2サーバー100は専用線123で接続されてお り、配信先とかる端末の情報を第1サーバーに送信か

る。なお、図1には変信装置が4つ借かれているが、これに限るものではない。また、第1サーバー101と第 クサーバー101は質なるものではなくて、同じサーバーであってもよい。以下では、本を明による蓄積が送配信システムの動作の詳細を述える

【0020】図2は本色駅の実施の形態による蓄積效送 配館システムにおける第2サーバー201のプロック図 を示す 図2において202は契約端末 添結情報管理 を発力を表現しました。202は契約端末 一次の14は新規の属 性情報を示す資報デークベース、203は間客口座デー クベース、206端末巻度乗組情報データベース、20 7は透交情点、208は計金線出部、209は蓄積素組 申し込み管理部である

(0021) 通受信節207は、受信期末を保有するユーザー、赤銀ツ機供者、第1サーバーと接続する。 蓄積 超相し込金管理器20分は、番組金蓄積したいユーザーからの中し込みや、新電を配信したい番組提供者からの申し込みや受けつけて、申し込みの理事を行う。申し込みの理時に必要たデータへ、処理結果をデータベースへの書き込みは、契約管理、蓄積情報管理部202を協由して行う、契約端末・蓄積情報管理部202を協由して行う、契約端末・蓄積情報管理部202に落デッペース(203~206)をアクセスし、下記に述べるをケースは始する場合で行う。それに伴うリクエスト信号や、データは送受信部207を経由して、該当る適信先(受信期末、書週の提供者または第1サーバー)(ご適信先行

【0022】図3は、本範囲の実施の形態による第2サーバーにある契約第末データーベース(図2の203) のデーク構造の模式図を示す。このデータは、サービス を受けるための契約第末に関する情報である。301は、 第末所有者の比名で32パイトで表す。303は端末(仮述 受信器) 固有の議例で、16パイトで表す。303は端末(仮述 受信器) 固有の議例で、16パイトで表す。303は満末(仮述 (後書) というでは、18年間で スクの開始アドレスと終了アドレス。及び未使用領域の アドレスが記述されてもよい

【0023】個-は、本化明が実施の事態による第2サーバーにある香油データーペース(図2の204)のデータ構造の規模を示す。305は香油の環供者の名前で、32パイトで表す。306は香油名で32パイトで表す。307は香油する香油のデータサイスを示し、8パイトで表す。本実施の形態では、データサイスは該当する香油1回車位のデータ電であるが、香組全シリーズのデータ単の合計であってもよい。308は香油円金で多パイトで表す。309は上書き情報であり、設定番油を上書きしてよいかどうかを示す情報でよどかとてます。310は当該番組の保存時間で、8パイトで表す。本実施の形態では、音社を蓄積してから、消さずにハードディスクに残す時間をより

【0025】図6は、本発明の実施の形態による第2サ ーバーにある端末蓄積番組情報のデータ構造 (142の)3 06)の模式図を示す。この情報からは、端末、削ち込 ーザー (401) が契約し、受信したい番組カー***(1 ①2)、及び各番組の属性情報(403)を示す。各番 組を増末のどの領域に蓄積すればよいかを示す品量場所 (404)も記述されている。本実施形態でし、前未や ユーザーを識別するには16パイトの端末10101を 用いる 契約番組名402は32パイトで表す 善訊話 性4.0.3には、番組提供者名(SRC)、否明ホテータ サイズ(SIZ)、端末のハードディスク・いつこうセス 許可情報であるバスワード (PSW)、『おきますを上書 き可能かどうかを示す。識別子(OΨΕ)、保育期間 (P RD)を含めており、全部で96パイトで表す。高部馬 所404としてハードディスクに分割したトライラ名及 びその容量(括弧内)で表すが、その代わりに高量節域 の開始アドレスと終了アドレス、または開始アトレスと 容量などを用いてもよい

【0026】次に台連した第2サーバーの前件に 八 ボ 述べる

【0.0.27】閉では、水発明の実施の形態において、エ ―ザーが爆末にあるハードディスクを貸しだすための申 1. 込みをする時における第2サーバーの処理動作の流れ 国を示す モザユーザーが電話をかけて第2サーバーの 送受伝部 (図2の207) に接続する 本実験の形態で (ナードPPのダイヤルアップ接続で第2サーバーに接続 する ユーザーは、第2サーバーの蓄積番組申し込み管 理部(図2の209)が用意したハードディスク貸出し の申し込み画面にアクセスし、必要な項目を記入した上 で第3サーバーに送信する(ステップ501) ここで は、必要な項目として、端末契約者氏名、端末IDを含 のる 第2サーバー(tユーザーからの)送信信号を受け て、端末契約者の氏名と端末IDを確認する(ステップ 502) 具体的には、菱種番組申し込み管理部(図2 の209)が端末契約者の氏名と端末 [Dに関する情報 を契約端末基積情報管理部(図2の202)に伝送し、 契約端末蓄積情報管理部(図2の202)は契約端末デ ーターベース(図2の203)にアクセスし、申し込み のユーザーと端末は登録済みかどうかを確認する(ステ ップラの3) 登録されていない場合、ステップラの4 にて、登録手続き要請画面をユーザーに提示する 1図2 のライン215経由) 登録済みである場合ステップ3 ①5に進み、契約端末著積債銀管理部(図2の202) はライン215を経由して申し込みした増末にアクセス 1. 使用可能なハードディスク領域を調査する 第2サ - バーが端末にアクセスできるように、端末を所有する ユーザーの許可をもよう必要があるため、子め登録する 必要がある 端末のハードディスクの調査した結果に基 いて ステップラロらにて使用可能ハードディスク領域 の中から実際に貸出し可能なオプションを複数ユーザー に探示する 本実施形態では、オプション提示画面は5 11に示し、全使用可能な領域(512)、各オプショ ン (313) における貸出し容量 (514) 及びその貸 出し料(515)等の情報を含める ここでいう貸出し 料は、ハードディスク領域を提供することによりユーザ 一に入ってくるお金のことである。画面511におい 決定したオプションを選択項目(516)に記入す る (ステップラロア)、ユーザーが選択した結果は、送 受信部(図2の207)を経由して第2サーバーに伝送 され、契約端末蓄積情報管理部(図2の202)にて、 契約端末ゲークペース(図2の203)と顕客日座デー クペース (国2の205) を更新する (509) 本実 協の形態では、未登録の確客に対し、[図るのようなデー タを新たに追加する 登録済みの類客に対しハードディ スクの貸出し答量(図3の304)に関する情報を更新 する。貸出しがはじめての場合は、貸出し容量をゼロか A所定の常量に増やす 香油蓄積サービスを受けていた い場合 残り容量(図30304)は貸出し容量と同じ である。また、顕客日曜データーペース(同2の20 5) について、貸出し容量に応じた入金の金額が記入さ

れる (15年の513) 以上で、ユーザーがハードディ スクを貸出すに伴う作業が高すする。なお、貸出上頭銭 は、第2サーバーが増末にあるハードディスクを調査し た上でユーザーに提示する仕組みであったが、ユーザー が自ら決定して、第2サーバーに一方的に提示してもよ

【0028】[38は、本発明の実施の形態において、許 環提供者が番組配信申し込み時における第2サーバーク。 処理動作の流れ図を示す まず番組提供者がインターネ ットを用いて第2サーバーのix受債額(図2の207) に接続する、本実施の形態では、PPPのダイヤルア・ フ接続で第3サーバーに接続する 提供者は 第3サー バーの蓄積番組申し込み管理部(図2の209)が用意 した番組提供申し込み両面にアクセスし、必要な項目を 記入した上で第2サーバーに送信する(ステップ60 ここでは、必要な項目として、緊急提供者名、器 組名など、図4に書かれているデータを含める 第2サ 一バーは番組提供者からの送信信号を受けて、番組提供 者を確認した上で、新規制度申し込みか、または配偿停 止申し込みを確認する (ステップ602) 具体的に は、蓄積番組申し込み管理部(図2の209)が番組提 供者名を契約端末蓄積情報管理部(図2の202)に伝 送し、契約端末薔薇情報管理部(図2の202)は番組 データーペース (図2の204) にアクセスし、申し込 みは既存の番組提供者によるものかどうかを確認し、番 組データベースに番組提供者名がなければ、新規申し込 みと判断する また、番組提供者名が登録してあるが、 番組名が登録されていない場合も新規申し込みと判断す る 新規申し込みの場合はステップ603に、そうでな い場合はステップ611に進む なお、本実施形態では ステップ611は配信停止の処理についてのみに移行し ているが、これに限るものではなく、他の処理に移行し てもよい、

【0029】新規配信する場合、ステップ603にて 番組データペース(図2の204)に腐性情報を登録す る 番組の属性情報のデータ構造に関すに示されてい る 次に、契約端末蓄積情報管理部(図2の202)は 契約端末データペース(図2の203)にアクセスし配 信する端末を決定する(ステップ604) 同データベ 一スより契約端末のハードディスク容量を確認し、該当 する番組を蓄積するには十分な容量を所有する端末を特 定する このように特定した潜末に対し、各端末の蓄積 領域(開始アドレスと終了アドレス」を確保し、その領 域へのアクセス許可を与えるバスワード (PSԿ)を生 成する これらのデータを端末落積番組デークペース (国2の206) に反映し、図6の構造をもつデークを 更新する・ステッフもU5) 国ものゲークベースをも とに、各端末に対し蓄積番組の属性情報を送付するして テップ 606) 送付したデータの構造を図11に示 す。すなわち、各端末は、契約した香油の番組名(90)

 計)、番組提供者(SRC)、アクセス権(PSW)。 蓄積領域(903)及び蓄積可能な残り容量のデータを 保有する 端末において、このデータをもとに第1サー パ (図 1 の 1 0 1) が配信された番組のデータ (図 1 2)と照合する。この処理により、番組提供都は端末所 有者からハードディスクの一部をレンタルすることにな る。そのために、ステップ607にて、番組提供者に請 東する蓄積レンタル料の金額を計算し、頻客口座データ 一ペース(図2の205)を更新する。この場合図5の データ構造の出金(314)として記録される 本実施 の形態では、蓄積網域の利用単価(蓄積容量単位当た り) に全蓄積容量と受信端末数と配信期間を乗算するこ とにより蓄積レンタル料を算出する この計算は図2の 料金算出部208にて行なわれる ステップ608に て、各端末がハードディスクを貸出すことに伴う還元料 を計算し、確客口座データーベース(図2の205)を 更新する。この場合図5のデータ構造の入金(313) として記録される。本実施の形態では、蓄積領域の提供 単価(蓄積容量単位当たり)に全蓄積容量と配信期間を 乗算することにより還元料を算出する

【0030】配信停止する場合、ステップ611にて、 番組データベース(図2の204)から該当する番組の 医性情報を削除する 次に、端末蓄積番組データベース (図2の206)から端末が契約した番組リストから該 当する番組のデータを削除する(ステップ612) 番 祖を削除したために、ハードディスクの空き容量が増 え、ステップ613にて各端末の空き容量を更新する 具体的には、契約端末データベース(図2の203)に ある残り容量(図3の304)に削除した番組のデータ サイズを加算する また、端末へのアクセス権もあわせ て削除される。ステップ615にて、各端末に対し蓄積 番組の属性情報を送付する これにより、端末は削除さ れた番組がアクセス権をもたなくなる 最後にステップ 615にて、第1サーバに番組契約情報を送り、どの端 末に、どの許可情報 (パスワード) で番組を配信し、ハ ードディスクに書きこむかの情報を知らせる 第1サー バーはそのデータをもとに、図12のようなデータを編 成し配信する なお、配信停止の処理を行う際にまずユ ーザーに確認をとるステッフを設けてもよい。

【0031】図9は、本等明の実験の影像において、ユ サーか番組度信用し込み時の第2サーバーにおける処理動作の強に担合率す。まずユーザーがインターネット を用いて第2サーバーの逆信は解「図2の2071に接 建する。本実施制度では、PPPのダイヤルアッフ接続 ご等2サーバーに接続する。ユーザーは、第2サーバー の影響が開せし込み管理部(図2の209)が用金した 蓄積番組度信用し込み管理部(図2の209)が用金した 記入した上で第2サーバーに送信する(ステッフ70 1) ここでは、愛愛・宇間として、端末契約者氏名。 端末1D、愛信したまたは受信を停止したい番組のが構 報告ときまかる 第2サーバーはユーザーからの近高傷 号を受けて、新規受信申し込みか、または受信停止申し 込みを確認する(ステップアの2) 男体的には、蓄積 接種が用息されており、ユーザーはとれかを選択するこ とになる。預期申し込みの場合はステップアの3に、そ つてない場合はステップア11に連む

【〇〇32】新規受信申し込みの場合、ステック703 にて、契約端末データーベース(図2の203)に申し 込みユーザー名を確認する 申し込みユーザーが登録さ れていない場合、ユーザーに登録の確促をする(図示さ れてい空い)。同時に、番組データベース(図2の20 4)に申し込まれる番組が登録されているかどうかを確 認する 申し込まれる番組が登録されていない場合。そ の情報をユーザーに送る(図示されていない)。 申し込 みユーザー名と番組名が登録されている場合ステップ7 0.4に進む。契約端末蓄積情報管理部(図2の202) は契約端末データベース (図2の203) にアクセス し、申し込み端末のハードディスク容量を確認し、該当 する番組を蓄積するには十分次容量を所有する場合、器 木の蕃積領域(開始アドレスと終了アドレス)を確保 し、その領域へのアクセス許可を与えるバスワード(P SW)を生成する。これらのデータを端末蓄積番組デー タベース (図2の206) に反映し、図6の構造をもつ データを更新する(スティア705) 図らに示される 構造をもつデータベースをもとに、申し込み端末に対し 蓄積番組の属性情報を送付する(ステップ706) 送 付したデータの構造を図11に示す。すなわち、端末は 契約した番組の番組名(901)、番組提供者(SR C)、アクセス権を示すハスワード(PSW)、蓋積額 域(903)及び蓄積可能な残り容量のデータを保育す る。端末はこのデータをもとに第1サーバ(図1の10 1) が配信された番組のデータと照合する。この別題(こ より、ユーザーは番組を蓄積し視聴することになるた め、ステップ707にて、ユーザーから番組の視聴料を **波収するための金額を計算し、難客口座データーベース** (図2の205)を更新する この場合図5のデータ構 造の出金(314)として記録される。本実施の形態で は、番組受信単価に受信期間を乗算することにより視聴 料を算出する この計算は図2の料金算出部208にで 行なわれる ステック708にて、番組提供者がハード ディスクの一部をレンタルすることに伴う蓄積料を計算 し、顧客口座データーペース([図2の2()5)を更新す る この場合図5のデータ構造の出金(313)として 記録される。本実施の形態では、蓄積領域の利用原価 (蓄積容量単位当たり) に全蓄積容量と配信期間を飛算 することにより蓄積料を算出する 【0033】受信停止する場合、ステッフテリ 1 にて

【00 すう】受信停止する場合、ステップ7 1 1 にて、 端末蓄積番組データベース (図2の206) から該当する番組の頃を削除する 香組を削除したために、ハード

ディスクの空声容量が増え、ステック712にて端末の 空き容量を明新する。具体的には、契約端末データベー ス(図2の203)にある残り容量(図3の304)に 前除した番組のデータサイズを加算する また 端末へ のアクセス権を示すハスワードもあわせて削除される ステップ713にて、端末に対し蓄積番組の属性情報を 送付する。これにより、端末は削除された番組がアクセ ス権をもっていないことがわかる。最後にステップ?1 4にて、第1サーバに番組契約情報を送り、申し込みユ ーザーの端末に対し、所定の許可情報(パスワード)で 番組を配信し、ハードディスクに書きこむことになる 【 0 0 3 4 】 図 1 0 は、本発明の実施の形態による蓄積 放送配信システムにおける受信装置801のプロック図 を示し、図10において802は第1受信部、803第 2送受傷部、80 1はヘッグデータ解析部、80 5は蓄 情制御部、806は蓄積情報管理部、807は蓄積情報 データーベース、808は蓄積を行なっためのスイッ チ、809は装績メディア、810はデータの再生部。 811は表示部である

【0035】本実飾の形態では、第2サーバから送られ たデータを、ライン813を経由して第2送受信部(8) () 3) に送る このデータは端末を所有するユーザーが 整約した番組に関する契約情報であり、図11に示され ている。このデータは国9のステップ706にて子め第 2 サーバが端末に送られる この契約素調は蓄積素調管 理部(806)を経由して蓄積情報データベース(80 7) に保存する ヘッダデータ解析部(804)から得 られたデータと蓄積情報データベース(807)とを蓄 権制御部(803)に送り、第1受信部からのデータを 蓄積メディア809に保存するかどうかを決定し、スイ ッチ808を制御するための信号を出力する。蓄積する と判断した場合、スイッチ808を閉じ、テータを蓄積 メディア809に保存する。そうでない場合、スイッチ 808を開き、データを保存しない。データ再生部81 Oは保存したデータまたはヘッダデータ解析部からのデ ータを再生する 本実施の形態では、AVのデータを再 生するための手段を用いているが、AVデークに限るも のではない。再生されたAVデータは表示部811にて 表示される

【0036】・方、第1サーバが配信した信号「コンテンツ情報」をアンデナ(図示されていたいで変ほう ウィ)812を独由して第1世後部(803)に送る デニにて、受信データを規則して二値信号のデンタルデータに復元する。 東元されてデータはライン811を経 相してハッグデータが振荡(801)に送る ハックデータ解析部(801)は送る はなを契め 各情報(919)を契照し、生き変信機にファインクと た評可情報(スワード)や素品領機にファインクと で割り出し、ライン815を経由して蓄積期間(80 5)におくる。 復元されたデンタルデータの開展地域は

1.2に示される 9.0 学は同期信号で 番組データのは じまりを示す 908に番組の共通情報で 系組名 提 供着名(SRC)、データのサイズ(SIZ)、上書き するかどうかと示すフラグ (OWE)、保存期間 (PR D) が含まれる。900は全契約者情報で、当該番組を 契約したユーザーの一覧。及びそれぞれのユーザーの端 末にアクセスするためのバスワード (PSW) 当該番 組を端末のどの運域に保存するかを示す蓄積領域(91 8)を含める。最後に番組のAVデータ910が続く。 【0037】次に、蓄精制御803の動作を説明する 図13(ま、本毎明の実験の形態による受信装置の蒸替制 御部の処理流れ図を示す。 ステップ1002にて、ヘッ ダデータ解析部(図10の804)から送られた番組情 報(図12の908)と契約情報(図12の909)を 入力する 次に、番組情報に含まれる番組名を蓄積情報 管理部(図10の806)に送る そこにて、装積情報 データベース807から、前記番組名に対応する番組属 性(図11の902)を取りだし、養精制御部(図10 の805) に送る。蓄積制御部(図10の805)で は、データの比較を行なう(1003) ステップ10 〇4にて両ソースからの番組名及び提供者名が一致しな い場合、不正アクセス(1009)として終了する。-致する場合。ステップ1005にて書き込み選擇へのロ グインを試みる このとき許可情報 (バスワード)を比 鮫し (ステップ1006) バスワードが一致しない場 合不正アクセス(1009)で終了する。一致する場 合、ステップ1007にてデータ書き込み許可信号を出 力する(826)。この信号は図10のライン826の 経由しスイッチ808を制御する

[00 38] [2] 14に本売明の実徳の形態による蓋積数 送配信システムにおける受信物選の第2所態のプロラ 包を示す。関1-4において10 2は第1支債部、11 03第2送受信部、1104はヘッグデーク解析部、1 105は蓋積可能容量管理部、1106は両積相デー ターペース、1107は芝き容量算出部、1108は判 所部、1109は蓋積削削部、111は基準水ディ ア、1112はデータの再生部、113は長元部、1 12は活動を行ってかのスイッチである。

【0039] 木架線の形態では、第1サーバル税信と、 信号をアンテナ(国示されていかい)で受信し、ライン 1114を設付して第1受信部で1102)に近る。 こにて、受信データを投測して1億信号のデジタリデー 欠に復元する。 東元されたデータに分うと1113を終 由してヘッテータ解析部で1104)に近る。 投元されたデシタリデー 欠は過12に示される。一方、第2サーバから近れたデータと。ライン125を結構で 第25受信託・103に対か、ラクテータと対常を所有 するユーザーが場合した番組に関するが発情報であり。 同11に示されている。このデータは到ののマデッアで 06にてそかれている。このデータは到ののマデッアで 06にてそかれている。このデータは可いのよう。

この契約番組データは蓄積可能容量管理部(1105) を経由して蓄積データベース(1106)に保存する ヘッタデータ解析部(1104)から得られた番組名を ライン1116を経由し、蓄積可能容量管理部1105 に送る。そこにて、前記の番組名をもとに、蓄積情報デ ータベース(1106)から該当するデータを取り出 し、蓄積可能容量管理部を経由し判断部1108に送 る 同時にデータ解析部からのヘッグデータ (図12の 908、909)も判断部1!08に送る 判断部11 0.8からの出力信号は蓄積制御部1109に送り、スイ ッチ1121を制御するための信号を出力する。 蓄積す ると判断した場合、スイッチ1121を閉じ、データを 蓄積メディア1111に保存する。そうでない場合、ス イッチ1121を開き、データを保存しない。データ再 生部1112は保存したデータまたはヘッグデータ解析 部からのデータを再生する。本実施の形態では、AVの データを再生するための手段を用いているが、AVデー タに限るものではない。 再生されたAVデータは表示部 1113にて表示される 【0040】図15は、本発明による受信装置の第2形 態処理の流れ図を示す。ステップ1202では、デーク 解析部(図14の1104)にて受信されたコンテンツ の中から番組情報 (図12の908) と契約情報 (図1 2の9()9) を解析し、番組の属性情報を出力する 属 性情報として、番組名、番組提供者(SRC)、番組の

データサイズ (SIZ)、許可情報であるバスワード (PSW)と上書き可能フラグ(OWR)を含める れらの情報を図14のライン!117を経由して判断部 11()8に送る。次に、前記の番組名をもとに薔獲可能 容量管理部(図14の1105)にて、対応する番組の 記憶領域・残り容量・許可情報 (バスワード) を取得す る(ステップ1203)。これらの情報を図14のライ ン1128を経由して判断部1108に送る。 ステップ 1 20 4にて、まずデータサイズ (SIZ) と残り容量 とを比較する データサイズが空き容量よりも小さい場 合、ステップ1205に進む、そうでない場合は不正ア クセス (1210) として終了。この処理は図14の料 断部1108にて行なう また同ステップでは、配信さ れた番組を上書きしてもいいものについてステップ12 ① 4が常に成り立つように制御する。ステップ1205 にて書き込み演成へのログインを試みる(図14の蓄積 制御部1109で実行) ここでは許可情報 (ハスワー ド)を比較し(ステップ!20m)、一致しない場合不 正アクセス(1210)で終了する 一致する場合、ス テップ 1 2 0 7 にてデータ書き込み許可信号を出力す る。この信号(対対10のライン826の経由しスイッチ 808を制御する ステップ1308にて、蓄積メディ アの書き込みが終了した時代で、空き容量算出部110 7は空き容量を算出し、データベース (図1-1の蓄積情 継データベース1 (16) にあるデータを更新する

【0041】図10は、受信装置にある空き容量算出部 の第1処理の流れ団を示す。ステップ1301では蓄積 したデータのファイルサイズを入力し、次に該当するデ ータは上書き可能かどうかを確認する(ステップ130 2) 上書き可能な場合、データベースにある残り容量 を更新せずに次のステップに進む そうでない場合、ス テップ1303にて残り容量からファイルサイズを引き 算し、残差値を用いてデータベースにある残り容量の値 を更新する 次に、過去において保存したデータの保存 期間満了したかどうかをチェックする(1305) 保 存期間は到12の蓄積共通情報908に記述される保存 期間満了した場合、データベースにある後り容量に保存 期間満了したデータのファイルサイズを加え、書きこみ 可能な領域を増やす(1306)、なお、ステップ13 05と1306はスティア1301から1301とかけ て処理してもよい。

【0042】図17は、受信装置にある空き容量算出部 の第2処理の流れ図を示す。ステップ1401から14 0.4は図1.6のステップ1.30.1から1.30.4と間じで ある。それ以降の処理は残り容量を逐次に増やす実施形 歴である。本実施の形態は、例えば、あるコンテンツの 保存期間が7日間ならば1日ごとにその7分の1ずつ消 去し蓄積容量を増やす場合などのように、一日ごとに残 り容量を更新するものである 保存期間(PRD)をル ープの制御変数とし、一日ごとにステップ1400と1 407を実行する ステップ1406では残り容量の値 分を算出する。本実施の形態ではファイルサイズを均等 にわけて、増分量とする。 ステップ 1 4 0 7 にてその増 分量を残り容量に加算し、書き込み可能な容量を増や す。保存期間が満期になるまでに以上の処理を繰り返 す このようにして、ハードディスクにあるデータは徐 々に上書きされることになり、保存期間が満丁するまで に、書き込み領域を徐々に増やすことが可能である 【0043】図18は、上記実施の形態の処理を、上記 処理のプログラムを格納したフロッヒー (登録商標) デ ィスクを申いて、コンピュータシステムにより"実施する 場合を説明する図である

【9044】図18(b)は、フロッピーディスクの证面からみた外観、 断菌構造、及びフロッピーディスクを示し、同18(b)は、 記様媒体本体であるフロッピーディスクを内側では、一般のでは、一般のでは、一般のでは、一般の形式が開発では、はディスクの表面には、一般用化な外間がでは、対象に対して対象が、ラック下でが形成され、各トップは頻度を同じ16つセクラミュに分割されている。そので、上記プログラスを協動したプロンピーディスクでは、上記プロッピーディスクでは、上記プロッピーディスクでは、上記プロッピーディスクでは、上記プロッピーディスクでは、上記プロッピーディスクでは、上記プログラス・プロジョン・デークが記載されている。

【00 15】また。「41 8 (m)は、フロッピーディスク FDに上記フログラムの記述再生を行うための構成を示 すート記フログラムをフロッヒーディスクドリに記録する場合は、コンピュータシステムによから上記プログラムとしてのデータをフロッヒーディスクドライブを介して書き込む。また、フロッヒーディスク内のプログラムにより上記洋等化あるいは視号化集選をコンピュータシステム中に開発する場合は、フロッピーディスクドライブによりプログラムをフロッヒーディスクから読み出し、コンピュータシステムに輸送する。

【0046】たお、上記週間では、データ記述媒体としてフロッピーディスクを用いても開発を行ったが、光ディスクを用いても同様に行うことができる。また、記録媒体は上れに限らず、「Cカード、ROMカセルト等、アログラムを記録できるしかであれば同様に実施することができる。

【0047】以上の実施邦歴では、坎送受信端末を用い で説明したが、携帯電話 - PDA・ケーブルテレビ受信器 などの通信端末やPC端末に器様メディアを具備し、器様 メディアを続話的にサーバーが管理するのものに対しも 適用できる

週用できる 【0018】

【秘明の効果】以上のように本税明によれば、蓄積メディアを見倫する対法受信と置に対し、端末所有者や番組 担債者が使用制度を、動物に蓄積組織を割当てるため、 蓄積測減を無効で、役人限に使用できる。また蓄積測域 の動的別当では、サービス提供各のサーバーにで自動的 に制御するため、端末を所有するユーザーがマニュアル で制御するを明めない。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の実施の形態による蓄積放送配信システムを示すブロック図

【図2】 本発明の実施の形態による蓄積放送配信システムにおける第2サーバーを示すブロック図

【図3】 本発明の実施の形態による第2サーバーにある契約端末データーベースのデータ構造を示す模式図 【図4】 本発明の実施の形態による第2サーバーにあ

る番組データーペースのテータ構造を示す模式図 【図5】 本発明の実施の形態による第2サーバーにあ

る間窓口座データーベースのデータ構造を示す模式図

【図6】 本発明の実施の形態による第2サーバーにある端末結積番網情報のデータ構造を示す模式図

【図7】 本売明の実施の形態において、ユーザーが蓄 値メディア貸出し申し込み時における第2サーバーの処 理動作を示す流れ図

【図8】 本範囲の実施の形態において、番組提供者が 番組配信申し込み時の第2サーバーにおける処理動作を 示止流れ図

【図り】 本税明の実施の形態において、ユーザーが番組受信申し込み時の第2サーバーにおける処理動作を示

す流ればす

【図10】 本発明の実施の形態による蓄積約5配信レステムにおける受信装置を示すプロック図

【図11】 本発明の実施の形態による受信装置にある 契約番組のデータベースを示すプロック模式図

【図12】 本発明の実施の形態による蓄量款送配信シ ステムにおける第1サーバーが配信するデータを示す機 表図

【図13】 本発明の実施の形態による受信装置の蓄積 制御部の処理を示す流れ図

【図14】 本発明の実施の形態による蓄積放送配信シ

ステムにおける受信装置の第2形態を示すブロック図 【図15】 本発明の実施の形態による蓄積放送配信シ

ステムにおける受信装置の第2形態の処理を示す流は図 【図16】 本発明の実施の形態による蓄積放送配信システムにおける受信装置の第2形態にある空き容量算出

部の第1処理を示す流れ図 【図17】 本発明の実施の形態による蓄隆放送配信システムにおける受信装置の第2形態にある空き容量算出

【図18】 図18(a) , (b) , (c) は、上記楽能の形 他の蓄積枚法配信システムにおける処理をコンヒュータ システムにより実現するためのフログラムを格納するた かのデータ記憶媒体について説明するための例である

100 第2サーバ

部の第2処理を示す流れ図

101 第1サーバ

【符号の説明】

102 第1送信手段 103 公衆ネットワーク

104、105、106、107 受信装置

202 契約端末・蓄積情報管理部 203 契約端末データベース

204 番組データベース

205 顆客口座データベース

206 端末蓄積蓄組情報データベース 207 送受信部

207 送受信部 208 料金額出部

209 蓄積番組申し込み管理部

802 第1受信部

803 第2受信部

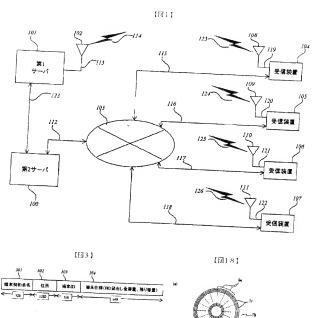
80.1 ヘッグデータ解析部

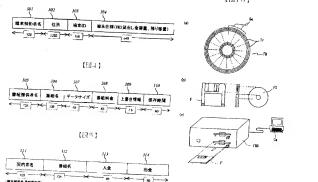
807 著積情報データ・ベース

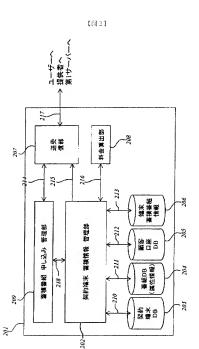
808 スイッチ 809 落様メディ

810 落構メディア 810 データの再生部

811 表示部



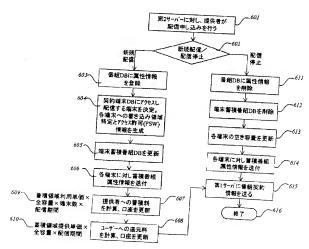


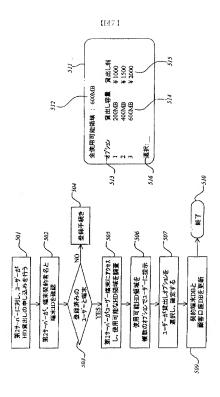


[Fd6.1

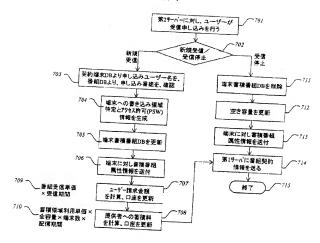
	福東(3~サ'~)ID			5
	A(1-7-)10	另的養養名	●科集性	等符号 师
95	06A01	'National Geology'	SRC Duo-war, SiZ 1M, PSW & 55x8, OWR Y, PRD 7	
		"Prope Today"	SRC.TH AND, SIZ AM, PSW * 12814, OWR.N. PRD-999	
		"PC News"	SRC TH-cyc SIZ: 2M PSW: -#45, OWR.N., PRD 999	15-17M(24M)
	90 A.OZ	"Nadonai Geology"	SRC Duo-star, SIZ: IM, PSW: '(-+, OWR.Y., PRD.7	F517X(32M)
		"Fusition Today"	SRC Tri-out, SIZ GM, PSW. Zq" WS, OWR N., PRD-999	F5-17L(12M)
			SRC Tri-eys, SIZ 6M, PSW 6 AN, OWR Y PRD 1	F7-17M(4EM)
	i			
	- L	-		

[28]

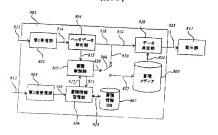




[図9]



[图10]

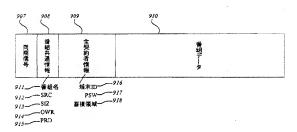


【图11】

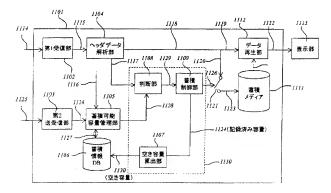
201	100	203		
契約情報名	₽ 6.≅12	装架场所	製剤物の事業	1.
"Neticael Geology"	SRC:Duo-star, PSW: &Meel, OWR.Y, PRD:7	ドライブだけかり	9M -	- 200
"Pope Today"	SECTHAN PER *3(%, OWEN, PED 590	FライブL(32M)	32M	-105
"PC News"	SRC:Tri-eye, PSW: -44\$, OWR N , PRD 609	F9-17M0490	12M -	-906

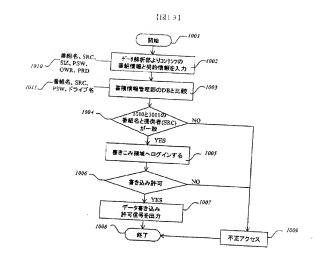
ドライブ名または 関始・終了アドレス

【図12】

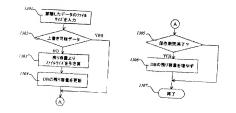


【图14】

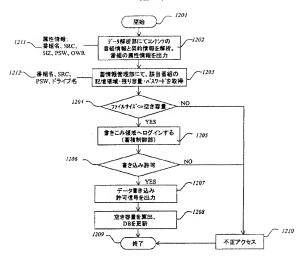




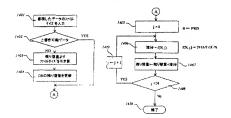
[2]16]







[[317]



フロントベージの続き

(51) Int. ct.? 註 0.4 \ 5/78

FI

デ-TIF-1 (智者)